BEST AVAILABLE COPY

⑩日本国特許庁(JP)

⑩特許出願公開

◎ 公開特許公報(A) 平2-3899

5 Int. Cl. 5

識別記号

庁内整理番号

@公開 平成2年(1990)1月9日

G 08 G 1/0969 G 01 C 21/00

N

6821-5H 6752-2F

審査請求 未請求 請求項の数 12 (全50頁)

69発明の名称

ナビゲーションシステム

②特 顧 昭63-151015

@出 願 昭63(1988)6月16日

個発明者 諸戸

脩 三

愛知県安城市藤井町高根10番地 アイシン・エイ・ダブリ

ユ株式会社内

⑫発 明 者 森

恭己

愛知県安城市藤井町髙根10番地 アイシン・エイ・ダブリ

ユ株式会社内

外4名

勿出 願 人

る。

アイシン・エイ・ダブ

愛知県安城市藤井町高根10番地

リユ株式会社

本

願人

株式会社新産業開発

東京都渋谷区幡ケ谷1丁目33番3号

個代 理 人 弁理士 白井 博樹

最終頁に続く

明 畑 曹

i. 発明の名称

ナビゲーションシステム

- 2. 特許請求の範囲
- (1) 表示装置と、道路情報が配復される記憶装置と、経路情報を入力する入力装置と、終入力装置と、終入力装置と、終入力を設定により入力された位置データおよび前記記憶装置のデータをナビゲーションプログラムに従って演算処理し前記表示装置に出力する演算処理装置とを備え、前記経路情報は出発地、目的地および希望の通過場所であり、終経路情報に基づいて最適経路を自動設定することを特徴とするナビゲーションシステム。
- (2)前記出発達および目的地がそれぞれ1箇所であり、前記希望の週週場所が週過点近傍に関する情報であることを特徴とする請求項1記載のナビゲーションシステム。
- (3) 前記出発地が1箇所、目的地が複数箇所で あり、前記希望の通過場所が通過点近傍に関する

情報であることを特徴とする請求項 1 記載のナビ ゲーションシステム。

- (4) 前記出発地および目的地がそれぞれ1箇所であり、前記希望の通過場所が通過ラインに関する情報であることを特徴とする請求項1記載のナビゲーションシステム。
- (5) 向配出発地が1箇所、目的地が複数箇所であり、前記希望の通過場所が通過ラインに関する情報であることを特徴とする請求項1記載のナビゲーションシステム。
- (6) 前記出発地および目的地がそれぞれ! 箇所であり、前記希望の過過場所が過過領域に関する情報であることを特徴とする請求項! 記載のナビゲーションシステム。
- (7) 前記山発地が1箇所、目的地が複数箇所であり、前記希望の通過場所が通過領域に関する情報であることを特徴とする請求項1記載のナビゲーションシステム。
- (8) 前記入力装置がタッチパネル入力装置であることを特徴とする請求項1ないし請求項7にい

ずれか記載のナビゲーションシステム。

(9) 前記入力装置がパーコード入力装置であり、 地図またはガイドブック上のパーコードを読み込 んで位置データを入力することを特徴とする請求 項 1 ないし請求項 7 にいずれか配数のナビゲーションシステム。

(10)前記入力装置がデジタイザ人力装置であり、地図をデジタイザに報置し入力ペンにより位置データを入力することを特徴とする請求項1ないし請求項7にいずれか記載のナビゲーションシステム。

(11) 前記入力装置がカード入力装置であり、 予め経路情報が記憶された! Cカードにより位置 データを入力することを特徴とする請求項1ない し請求項7にいずれか記載のナビゲーションシステム。

(12) 出発地、目的地を入力すると、複数の地 点の座標が設定され、各地点で目的地へ行くため の案内情報を出力するナビゲーションプログラム を有することを特徴とする語求項1ないし請求項

むと共に、方位、距離センサから車両の走行軌跡 を演算し、地図および走行軌跡をディスプレイ上 に表示させる方式である。この方式において、経 路の設定は、例えば特開昭57-152100号 公報に提案されているように、ディスプレイ上に 表示された地図上で走行を予定する道路に沿って ライトペンを移動することにより行っている。第 111図は制御のフローを示している。

また、ルート固定方式は、第112図に示すように、目的地、現在地を入力すると経路探索を行って(ステップ801~803)、ルートを固定し現在位置および経路を表示させ(ステップ804、805)、次いで自車位置を検出するセンサ信号を入力して現在位置を計算し(ステップ806、807)、ステップ808において目的地に若くまで上記処理を繰り返してナビゲーションを行っている。

この方式における経路の設定は、例えば特別昭 60-209900号公報においては、通過交差 点を西面上でタッチ選択により順次指定すると、 7にいずれか記載のナビゲーションシステム。

3. 発明の詳細な説明

(産業上の利用分野)

本発明は、車両を目的地まで確実に誘導、案内 するためのナビゲーションシステムに係わり、特 に案内コースの設定に特徴を有するナビゲーショ ンシステムに関する。

(従来の技術)

目的地へ行くための案内情報を出力する車両用 ナビゲーション装置は、ディスプレイ上に目的地 へ行くための機々の案内情報を表示させ、地理の 不案内な運転者に対して目的地までコース案内を 行うものであり、近年、このナビゲーション装置 の開発が盛んに行われている。

従来のナビゲーション方式としては、大別してロケーション方式とルート固定方式が挙げられる。ロケーション方式は、例えば特開昭 58 - 11 5600 号公報に見られるように、マイクロコンピュータで構成される演算装置を用いて外部メモ

りに記憶した地図を読出し、画像メモリに書き込

設当交差点間の路線データ(距離、方位等)によりコースが設定される。また、特開昭 6 1 - 1 9 8 0 1 6 号公報においては、ディスプレイ上に要示された地図から希望の経路に沿う交差点や主要な目標物をライトペンで順次指定入力すると、交差点間の距離、角度によりコースが設定されるようにしている。

(発明が解決しようとする課題)

上記従来のロケーション方式成いはルート固定 方式に共通する欠点は、まず目的地に至る経路に 存在する交点成いはコースを顕大入力する必要 があるため、使用者はコース設定時に具体的では 細な走行予定コースを熟知している必要 がある程、入力しなければならないデータ数な作業 はある程、入力、設定作業をがあるがでいる。 はなり、コース設定作業をがあるではないでないがでから となる。また、コース設定作業をが成れている。 となみ力しなければならないででないがで、 人力になり、適切なコース設定による なる。さらに、人力ミスまたは計画変更等による 設定コースの変更、或いは走行中に道に速ったと きのコースの再設定の際には、入力作業を最初か らやりなおす場合もあり作業が面倒であった。

また、ルート固定方式においては、予め走行前 に出発地から目的地までのコースを設定させ、そ の設定されたコースに従ってコース案内を行うも

る(特圏昭62−307805号)。本方式(以下、座標原点方式という)においては、目的地の変更が可能であり、また、どの地点からも目的地までの経路探索が可能である。しかしなから、本方式においては、コース設定は簡単で効率がよいものの、コースが一義的に決定され途中の寄り道、回り道域いは透過コースの指定ができないため、希望通りのコース設定が困難であるという課題をなしている。

本発明は、上記の問題点および課題を解決する ため、コース設定時、使用者の希望通過場所を簡単に入力可能にするものであって、具体的なコース経路を熟知或いは計画しなくても、概略の曖昧な情報だけで簡単にコース設定を行うことができ、使用者のニーズにマッチしたコースを自動的に設定することができる理想的なナビゲーションシステムを提供することを目的とする。

〔課題を解決するための手段〕

そのために本発明のナビゲーションシステムは、 皮示装置と、道路情報が配位される配位装置と、 のであるため、目的地の変更が困難でありまた、例えば交差点等の判断を誤ってコースから外れた場合には、走行が続行できないという欠点を通過したか否のは、距離センサーや舱角センサーにより走行を動性や右折、左折等の検出を行うことを前としているが、現実にはこれらの検点もある。例えば、上記特別昭60-209900号公司においては、過過する交差点名を知らないと、特別昭61-198016号公領においては、例えば一方通行等の道路事情を知らないでコースの入力指定を行った場合、誤ったコースに従って案内されてしまう。

一方、本出願人は複数の地点の座標を設定し、 その地点毎に目的地に行くための案内情報を待た せることにより、1つの出発地と目的地を入力す るとこれら2点間に最適コースを自動設定するこ とができるナビゲーション装置を既に出願してい

経路情報を入力する人力装置と、終入力装置により入力された位置データおよび前記記憶装置のデータをナビゲーションプログラムに従って演算処理し前記表示装置に出力する演算処理装置とを値え、前記経路情報は出発地、目的地および希望通過場所情報であり、終経路情報に基づいて最適経路を自動設定することを特徴とする。

(作用および発明の効果)

本発明においては、案内コースの設定に関して 使用者のもっている曖昧な或いは大ざっぱな情報 を入力可能にし、その入力情報に基づいて経路探 者を行い、最適コースを設定するものである。

従って、本発明においては次のような効果を奏することができる。

- ① 簡単なコース設定作業で使用者のニーズにマッチしたコースを設定することができる。
- ② 具体的なコースを計画しなくても、要所を指定するだけの簡単な作業で希望のコースを設定することができる。
- ③ 外部の地図、ガイドブック等を使用すれば、

記位されるデータ量を少なくさせることができる。

③ 事前に設定コースをセーブしておけば、スタート前の待ち時間をなくすことができる。

⑤ 事前に複数の出発地一目的地コースを登録しておけば、計画変更が容易であり、タイムリーなコース変更が可能である。

(実施例)

以下、図面を参照しつつ本発明の実施例について説明する。

第1図は本発明のナビゲーションシステムの1 実施例を示す金体構成図である。システムは、本 発明の必須構成である入力装置1、表示装置2、 記憶装置3 および演算処理装置4 と、付加装置で ある現在位置確認装置5、通信装置6 および情報 センタ7 から構成されている。

上記各装置の詳細について説明する。

(入力装置1)

タッチパネル 8 は、第 2 図に示すように表示装置 2 上でスーパーインボーズされる透明操作パネルのようなものであり、 & 透明操作パネルを介し

り、第4図(ロ)に示すように、パーコードリーダー12(45)により入力製御装置44に入力するようにしてもよい。また、パーコードリーダーの代わりに文字スキャナー13により、ガイドブック上の文字を直接挑取り入力するようにしてもよい。

また、第5図に示すように、デジタイザー14 (49)上に地図、ガイドブック47をセットした装置上で、入力ペン48で目的地等を直接指示 (クリック操作)することにより、クリックされた点の座標データを入力制御装置46に入力する ようにしてもよい。

また、上記入力手段の他に、ナビゲーション装置の一部或いは全部の機能を有する別のナビゲーション装置を用意し、これをチレビ、パソコン等に接続し、上記入力手段のいずれかを用いて指定した過過場所、目的地データをコンパクトディスク (CD) 15、フロッピィディスク16、1Cカード17に記憶させ、そのデータを抜ナビゲーションシステムで再生することによってコースの

て表示装置2に表示されたメニュー収いは任意の点にタッチすることにより入力できるものである。例えば、(イ)図で「レジャー、宿」を選択し、(ロ)図で「ゴルフ場」を選択し、(ハ)図でゴルフ場名を選択するというように希望の目標物を入力可能とする。また、タッチパネル5の代わりに、ライトペン9、マウス10、キーボード11 等を使用して入力することも可能である。

また、第3図に示すように、入力制御装置39 において表示装置2に地図を表示させタッチ入力するようにしてもよいし、タッチパネル5の代わりに、ライトペン9、マウス10、キーボード1 1を使用して地図上で指定することも可能である。この場合に、入力制御ボタン40~41により地図の拡大、縮小を可能にする。

また、表示装置 2 に表示されている情報とは別に、第 4 図(イ)に示すように、目的地名等がハードコピーされた地図、ガイドブック 4 3 を利用して入力する手段、例えばガイドブック 4 3 上のメニューがバーコードで示されておりこれを読取

指定を行うようにしてもよい。例えば第6図に示すように、1Cカードドライバー51に1.Cカード52をセットすることにより、入力制御装置50にコースを入力する。

(泉示装置 2)

入力装置1に入力される情報として案内コース 設定に必要な情報を表示するものであり、後述の 資算処理装置4で適算処理された後、案内情報と して例えば目的地へ行く経路を出力するものであ り、CRT18、液晶ディスプレイ19等が採用 される。

(記憶装置3)

記憶装置 3 は、例えばフロッピィディスク、 C D-ROM、光ディスク、 磁気テープ、 I Cカード、光カードが用いられる。

第7回ないし第15回は本発明の車両用ナビゲーションシステムに使用される記憶装置3に格納されるデータ構造を示している。

第7図は地域名リスト20を示し、(イ)は、 比較的広範囲でまとめられた地域名例えば都道府

県名リストを示し、例えば県番号01は「愛知 呉」であり、データとして漢字、ひらがなおよび ローマ字の呉名、市名リスト格納番地(先頭番 地)、市名リストデータ数、代表交差点特徴物番 **号等を有している。第7図(ロ)は、地域名の下** 位情報である例えば区名或いは市名リストを示し、 データとして漢字、ひらがなおよびローマ字の市 名、町名リスト格納番地(先頭番地)、町名リス トデータ数、代表交差点特徴物番号等を有してい る。第7図(ハ)は、地域名のさらに下位情報で ある町名リストを示し、データとして漢字、ひら がなおよびローマ字の町名、交差点リスト格納番。 地(先頭番地)、交差点リストデータ数、目的地 リスト格納番地、目的地リストデータ数、特徴物 リスト格納登地、特徴物リストデータ数、代表交 差点特徴物番号等を有している。このような時限 構造のデータを持つことにより、出発地、現在地 戦いは目的地の入力を県名から町名へと検索可能 にし、また、代表交差点や特徴物も吸単位、市単 位、町単位で設定可能にしている。

経)、交差点が始点または終点となっている道路 のうち一番番号の小さな道路番号(第9図参照)、 信号の有無、交差点のレベル(度要度)が記憶さ れており、これにより経路探索およびディスプレ イ上に各種のナビゲイション情報を表示させるも のである。

第11図(イ)は目的地データ26の1例を示し、目的地番号(第9図参照)に対して、目的地名、座價、その目的地の両側にある連絡交差点番号1、2が設けられ、また第11図(ロ)は特徴物データ27を示し、特徴物番号に対して、特徴物名(例えば川の名、建物名、個名等)、座標、その特徴物の両側にある連絡交差点番号が記憶されている。

第12図は道路データ28の1例を示している。 第9図に示したように道路には道路番号が付けられており、この道路番号毎に、始点および終点 (交差点番号)、同じ始点を持つ道路番号のうち 番号が次のもの、同じ終点を持つ道路番号のうち 番号が次のもの、道路の太さ、通行禁止(左折、 第8図(イ)、(ロ)、(ハ)は各町に属する交差点リスト21、目的地リスト22、特徴物リスト23を示し、それぞれ交差点番号、目的地番号、特徴物番号がリストされている。第8図(ニ)、(ホ)はローマ字およびひらがなのソート用ファイル29、30を示している。地名をアルファベット成いは50音順に並べそれに対応するデータ格納番地を持つことにより、地名のソートを可能にし検索時間を短縮させるものである。

第9図は地図上の道路および交差点を定義するための番号の割り振りの1例を示している。交差点番号は3つの町間に1~21まであり、道路番号は各交差点間に1~46(○付数字)まで付けられている。1つの道路で往復可能なものはそれぞれに道路番号が付けられ、片道通行には1つの道路番号が付けられている。また、目的地番号101~103が付けられている。

第10回は交差点データ25の1例を示し、交 差点番号に対応した交差点名、座標(北緯、東

右折禁止)情報、案内不要情報(例えば①から③ に行くときは案内情報を出さない)、交差点の写 真番号、一方遺行か否か及び道路名の情報が配位 されている。また、第13図に示すように、各道 路番号は座標(緯度、経度)データを有している。

第14図は地図データベース24を示し、日本全国成いは世界中の地域毎の主要な地図および案内情報が階層構造として例えばCD、1Cカード毎に用意され、さらに及下位情報として、1Cカードには、その地域の例えばホテル、ガソリンスタンド、レンタカー営業所等を中心とした地図および案内情報が入力される。

第15図(イ)は地図データベース24内に記憶させる地形データの構成を示し、地名に対する
最大、最小の練度、経度、(ロ)に示す隣接画面
G1~G8、(ハ)および(ニ)に示す画面データと色の種類との関係、本領域を含む広域図番号
(縮小図情報)、本領域内に含まれる拡大図情報
が格納され、画面データan、ana は陸、海、河川等をピットマップ方式で持ち色データを傾え

ている。

(淘算処理装置4)

入力手段1により目的地等の案内コース設定に必要な情報が入力指定されると、演算処理装置4のROM33に格納されているナビゲーションプログラムに従って、外部記憶装置3に記憶されている地図および案内情報データを呼び出し、これらをCPU31で演算処理してRAM32に格納するものである。

(現在位置確認装置5)

人工街鼠を利用して位置を測定するCPS(GLOBAL POSITIONING SISTEM)受信装置34、路上に配置したビーコンの位置情報を受信するビーコン受信装置36、地磁気センサ35、距離センサ37、ステアリングセンサ38のいずれかを用いる。ただし、GPS受信装置34とビーコン受信装置36は単独で位置測定が可能であるが、その他の場合には距離センサ37と地磁気センサ35または距離センサ37とステアリングセンサ38の組み合わせにより位置を測定する。

Cカード等に配位されたコースデータを用いる場合には、設定コースロード(53-3)に進む。ステップ53-2においては、運転者により目的地等が入力されると、経路探索モードになり、目的地以外の全ての地点について目的地へ行くための情報を設定し、その地点における進行方向を出力する(ステップ54)。

をして、スタートを入力すると次の交差点情報を出力し(ステップ 5 6)、次のステップ 5 7 において、自動的に或いは運転者により交差点確認トリガーが入力されると、ステップ 6 6 に戻り次の交差。再スタートを行う場合にはステッカの情報を出力し、また、アメデュでは、家内通り走行している場合には、交差点を確認するごとにトリガーが入力されるが、交差点を確認するごとに、場合には、ない、なりまったことに気付いた場合には、家内コース設定のルーチンを実行することになる。

第17図は上記案内コース設定ルーチンの処理

(通信装置6および情報センタ7)

前記記憶装置3の代わりに、情報センタ7にそのデータを用意し、自動車電話等の遠信装置6により選話回線を介してデータを入力し、モデムを経てCPU31のRAM32に格納するようにしてもよい。また、記憶装置3のデータのみならず、入力装置1のコース設定情報および現在位置確認数5の情報を送るようにしてもよい。この場合、情報センタ7としては、その地域のホテル、ガソリンスタンド、レンタカー営業所等が適し、また、地域圏域いは首都圏の中央に鉄ーしてサービスすることも考えられる。

次に本発明のナビゲーションシステムの制御の 処理について説明する。

先ず、本発明を前述した座標原点方式に適用した実施例について説明する。

第16回において、まず、ステップ53-1において、運転者が窓内コースを設定する場合には、ステップ53-2の窓内コース設定ルーチン(後述)に進み、目的地等の窓内コースを設定し、1

第18図ないし第20図により上記ステップ 5 8の目的地入力処理について説明する。

第18図は入力面面例を示し、運転者は拡大、 縮小ボタンを操作して所望の面面を表示して、タ ッチパネル上で目的地をタッチ入力したときに、 画面上に目的地が表示される。このとき目的地点 を点波表示してもよい。

第19図、第20図によりその処理を説明すると、先ず、ステップ75において入力地点の座標データPOを得た後、ステップ76において第20図に示されるように、POから検定距離r。

(m)以内で目的地を探索し、ステップ??において目的地があるか否かが判断される。目的地がなければステップ?5に戻って入力をやりなおし、目的地があれば、POに一番近い目的地を選択、表示し(ステップ?8~80)、目的地を1つ探して被当目的地の連絡交差点1を目的地点とする(ステップ82)。

第21図ないし第23図は、第17図のステップ59の出発地入力処理を示しているが、その内容は、人力地点に一番近い交差点を選択する他は、 前記目的地入力の処理と同様なので説明を省略する。

次に第24図ないし第32図により第17図のステップ60の通過点入力の処理について説明する。

120に戻って入力をやりなおし、1つの代表交差点があれば、その地域名を表示後確認し(ステップ123~125)、抜当代表交差点を通過点 P. とする(ステップ126)。

第30図および第31図(a)は、第25図におけるステップ100の指定交差点を通過点に設定する処理を示している。先ず、ステップ127において人力地点の座標データPを得た後、ステップ128において点Pから検定距離r。(m)以内の地域で交差点を探索し、ステップ129~130において交差点のレベル(わかりやすさ)を判断して、レベルの高い交差点を選択し、ステップ132~134において点Pに一番近い交差点を表示後確認し、該当交差点を通過点P」とする(ステップ136)。

第31図(b)に交差点レベルの1例を示す。 この場合、交差点に信号があり名称があれば、レ ベル2とし、そのいずれかがあればレベルしとし、 いずれもなければレベル0とする。

第32図は、第25図におけるステップ101

第24図は、入力画面の1例を示し、目的地付近、特徴物付近、地域、交差点、道路等の選択入力ポタンを押した後、タッチパネル上で通過点近傍をタッチ入力する。

第25 図は、上記目的地付近、特徴物付近、地 域、交差点、道路等の選択入力により通過点を設 定するフローを示している。

第26図および第27図は、第25図においてステップ97の目的地付近の通過点設定処理を示している。また、第28図は、第25図においてステップ98の特徴物付近の通過点設定処理を示している。いずれも内容は第19図の処理と同様であるので説明を省略する。

第29図は、第25図におけるステップ99の 相定地域の通過点設定の処理を示している。先ず、ステップ120において人力地点の座標データP を得た後、ステップ121において点Pから検定 距離r。(m)以内の地域で代表交差点を探索し、ステップ122、123において1つの代表交差 点があるか否かが判断される。なければステップ

の指定道路上に通過点を設定する処理を示してい る。

また、後述の第68図ステップ342~344 に示すように、道路上に仮交差点を設定すること も可能である。

なお、上記した目的地、出発地、通過点での探索においては、人力座標を基点にある検定距離内の協当点を検出したが、後述のコース指定入力のように、ブロックデータを持ち、入力座標が存在するブロックを検出し、そこに含まれる目的地、交差点、道路等を対象に通過点の設定を行うことも可能である。ただし、この場合にはブロックデータに目的地データ、道路データを追加する必要がある。

また、第2図、第4図に示すようなメニュー人力によって目標物を選択すれば、第11図に示すデータ構造から目標物の座標または交差点を入力点として得ることが可能であり、得られた点を基点に前述の通過点設定を行う或いは得られた交差点そのものを通過点とすることが可能である。

次に第33図ないし第39図により、第17図におけるステップ61の経路探索Aの処理について説明する。

第33図(イ)は全体のフローを示し、先ず、

索データを図化した例である。

第37図は第35図のステップ157の経路探 粛データ作成の処理を示している。

先ず、ステップ164において全ての交差点に ついて出発地からの距離 L(c) をFFとおき、探 衛フラグ F(c) を O (未探索) とおく (初期設 定)。ステップ165において出発地の両隣の交 遊点番号に出発地からの距離を入力すると共に、 両隣の交差点番号に探索フラグ L (探索中)を入 れる。また、出発地から通ってきた道路番号を入 力する。ステップ166においては、探索フラグ が2(探索終了)でなくかつ距離し(c) が最小と なる交換点番号C。を見つける。ステップ167、 168において周囲道路(第9図参照)を検索し 周囲道路があれば、最適な経路条件設定サブルー チンを実行し(ステップ169)、ステップ17 O においてその道路の終点の交差点番号 C 、こ の道路の長さをしとする。次いでステップ171 で出発地からの距離し(c。) 距離しを加算し、ス テップ172でその距離Pが出発地からの距離し

経路探索削域設定Aの処理を行った後、経路探索 データ設定Aの処理を行う。経路探索領域設定A の処理は、第33図(ロ)および第34図に示す ように、目的地点、過過点の中から出発地点より 一番遠い点PPを得(ステップ151)、次に出 発地点と点PPの直線距離Lを得て、出発地点を 中心として半径k×L(kは1以上の係数)の円 内を経路探索領域SAAとして記憶する(ステップ152、153)。

第35図は、第33図(イ)における経路探索データ設定Aの処理を示している。ステップ154において経路探索領域SAA内の全ての交差点データを検出し、ステップ156~160において、各通過点P』を経路終点として経路探索領域SAA内の各交差点で通過点P』へ至るための方向を探索して経路探索データを作成し(第37図で詳述)、ステップ161~163において、最後の通過点から目的地点までの経路探索データを作成する。

第36図は目的地を経路終点とした時の経路探

(c.) 以上であれば、これを出発地からの距離とし、探索フラグを1(探索中)としその道路番号を入力する(ステップ173)。このステップ167~173の処理を実行し、ステップ168で周囲道路がないと判定されると、探索フラグが2と置かれ、終了条件確認サブルーチンが実行され終了となる(ステップ174~176)。このようにして出発地から目的地までの最短経路が設定される。

第38図は第37図におけるステップ168の 周囲道路検索サブルーチンの処理を示している。 先ず、ステップ177で周囲道路の検索が一回目 であるか否かが判断され、一回目であればステップ178おいて、交差点データから現在いる交差 点が始点となっている道路番号を取り出し配喰する。次いでステップ179において道路データからこの交差点にくる道路に対応する禁止道路を取り出し、ステップ180において今回取り出たた 道路が第12図で説明した禁止道路であるかを を判断し、YESであればステップ182に進み、 NOであれば今回取り出した道路を周囲道路として記憶する。ステップ177で周囲道路の検索が一回目でないとき及びステップ180でYBSのときは、ステップ182において道路データから前に探索した道路と同じ始点を持ち番号が次の道路番号を取り出し、ステップ183において最初に検索した道路と今回取り出した道路が一致しているか否かを判断し、一致していればステップ184において周囲道路なしとする。

第39図は第37図におけるステップ169の 最適経路条件設定サブルーチンの処理を示してい る。先ず、道路データから周囲道路の太さおよび 長さを読み込み、太さが例えば1m以下であるか でかを判断する(ステップ185、186)。太 さが1mを越えればそのままステップ188に進 み、太さが1m以下であればその道路の長さを例 えば2倍として、道路データから現在探索中の交 差点へ来た道路の案内不要データを読み込む(ス テップ187、188)。次いで、ステップ18

し (第42図 (b) (ハ))、ステップ 199 において全ての最適コースを作成頃に合成して出発 地から目的地までの最適コースを設定する (第4 2図 (b) (ニ))。

第41図は第40図の最適コース股定Aの処理を示し、先ず、ステップ200でワークエリア内に経路探索データRS(j) (第35図参照)をロードした後、経路始点をワークエリア内に設定し、経路始点をで各交差点での進行方向に沿って吸適コースを設定し、そして、設定コースデータをK(j) として記憶する。第42図(a)、(b)に示すように、(イ)、(ロ)、(ハ)で設定されることになる。

第43図は、第17図における通過点順位を最適にして最適コースを設定する処理66を示している。ステップ204において、通過点順位を順列にして順列組み合わせで配復し、ステップ205~216において、全ての組み合わせについて最適コース設定の処理(ステップ209、21

9 で窓内不嗄データが周囲道路にあるか否かが判断され、あればステップ 1 9 1 に進み、なければその道路の長さに例えば 1 0 0 mを加え、 接距離をステップ 1 9 1 において出発地から現在探索中の交差点の仮想距離 P' に加えることにより、周囲道路の先の交差点の仮想距離 Pとする。

次に第40図ないし第45図により、第17図 の最適コース設定処理65、66、67について 説明する。

第40図ないし第42図は通過点が入力された 概位で最適コースを設定する処理65を示している。ステップ192において出発地点を最初の経 路始点とした後、ステップ194において1番目の通過点までの最適コース設定の処理を行い(第42図(a)(イ))、この後1番目の通過コース 経路始点として2番目の通過点までの最適コース を設定する(ステップ195~197)(第42 図(b)(ロ))。以下これを繰り返り通過点 なくなったら、ステップ198にて最後の通過点 を経路始点として目的地までの最適コースを設定

4)を行い、この後、行程距離が最短のコースを 1つ選択して最適コースとして出力するものであ る。第44図(a)、(b)は出発地、通過点(2)、通過点(1)、目的地の通過順で合成、設定 された最適コースであり、第42図の例と比較し て行程距離は長い。従って、第42図の例が最適 順位の最適コースとして選択されることになる。

第45図は、第17図における指定された過過 点域位で最適コースを設定する処理67を示している。指定域に過過点域位を記憶した後(ステップ221)、第40図の例と同様に最適コースを 設定することになる。

次に、第46図ないし第52図により本発明の 他の実施例について説明する。本実施例は、1つ の出発地と複数の目的地および希望コース上の通 過点を入力し案内コースを設定するものである。

第46図は家内コース設定の処理であり、基本的な目的地および通過点の入力は、第19図、第25図に示される例と同様である。

第47図は第46図におけるステップ232の

処理内容を示し、複数の目的地および過過点を順次入力し、それぞれの目的地点および過過地点をOP(i)、PP(i)に配位し(ステップ250、253)、また、該当入力地点をP(i)に配位する。

第48図および第49図は、第46図におけるステップ234の経路探索AAの処理を示している。第48図においてステップ255の経路探索处理設定Aは、第33図(ロ)で述べたので説明を省略する。ステップ257の処理は、第49図に示されている。本処理は第35図と類似するが、本実施例の場合には、目的地点および通過点が入力順に記憶されているために、入力順に経路探索データを作成する点で相違している。

第50図は第46図のステップ240における 目的地、通過点が入力された順位で最適コースを 設定する処理を示し、第45図の処理と同様であ る。第51図は同図ステップ239の目的地、通 過点順位を最適にして最適コースを設定する処理 を示し、目的地が複数のため、出発地点と1つの

む(ステップ311)。次に、第56図に示すように入力ペン318により基準点を指示入力し、基準点のデジタイザー座標を得る(ステップ312)。そして、基準点についてこれら地形座標とデジタイザー座標を比較し、3座標間の和関係数を演算する(ステップ313)。なお、ステップ802の初期設定は、縮尺の異なる地図に変更した場合等に行う前述した初期設定を表す。

第58図は、第53図におけるステップ292の全コース入力の処理を示している。この場合、第57図に示すように入力ペン318により週過予定コースに沿ってなぞるが、特に忠実になぞる必要はない。この入力データは第59図のように変換される。

第59図に示される人力データ列より、経路探 新領域を検出するために、第60図に示すような ブロックデータAi101~A1124を使用す る。すなわち、第61図に示すように、各ブロッ クは座標データとブロック内の交差点データを有 するため、入力データ列を該当ブロック中に検出 目的地が同一、すなわち出発地にもどる場合とそうでない場合に分け(ステップ 2 7 4 ~ 2 7 6)ることを特徴としている。第5 2 図は同図ステップ 2 3 8 の目的地、通過点が入力された閾値で最適コースを設定する処理を示している。その内容は、第4 0 図の処理と同様であるので説明を省略する。

次に第53図ないし第89図により本発明のさらに他の実施例について説明する。本実施例は、 1つの出発地および目的地と概略の通過コースを 入力し、案内コースを設定するものである。

第53図は、全体の処理の流れを示している。 先ず、ステップ288の初期設定の処理は、第5 4図においてデジタイザーの人力座標から地形座 ほを得るための処理である。例えば、第55図 (イ)に示すように、地図室面に地図の名称、番 号、榕尺、基準点の地形、座標等のデータを表す パーコードを有した地図314を、該当パーコードを読み取るパーコードリーダーを有するデジタ イザー315上にセットし、地図データを読み込

すると、経路探索対象の交差点として該当ブロック内の交差点を割り当てることが可能となる。なお、第26回で述べた通過点入力時の案内コース設定のように、入力データー点毎にある検定距離内にある交差点を検索するようにしてもよい。

第62図ないし第65図は、第53図における ステップ293の経路探索Bの処理を示している。

経路探索Bは、第62図に示すように、ステップ327の経路探索領域設定Bの処理とステップ328の経路探索データ設定Bの処理を行う。

第58図は、第53図におけるステップ292の金コース人力の処理を示している。この場合、第57図に示すように入力ペン318のクリック操作により通過予定コースに沿ってなぞるが、特に忠実になぞる必要はない。このなぞられた入力データは第59図のように変換される。

第59図に示される人力データ列より、経路探索領域を検出するために、第60図に示すようなブロックデータAIIO1~AII24を使用する。すなわち、第61図に示すように、各ブロッ

クは座標データとブロック内の交差点データを有するため、入力データ列を該当ブロック中に検出すると、経路探索対照の交差点として該当ブロック内の交差点を割り当てることが可能となる。このように地図を複数のブロックに分割することにより、領域指定による経路探索が可能になる。なお、第26図で述べた通過点入力時の案内コース設定のように、入力データー点毎にある検定距離内にある交換点を検索するようにしてもよい。

第62図ないし第65図は、第53図における ステップ293の経路探索Bの処理を示している。

経路探索Bは、第62図に示すように、ステップ327の経路探索領域設定Bの処理とステップ328の経路探索データ設定Bの処理を行う。

この経路探索領域設定 B の処理は、第63図に示すように、ステップ329で入力データ K D (1)をロードし、この入力データを含む全てのプロック(第60図)を検出し、該当プロック名を領域データ S A B に記憶する。第64図はこの様子を示している。

ければ、該当領域を部分探索領域として記憶する ものである。

第68図はそのメインフローを示し、これを第 69図と共に説明する。先ず、ステップ339で k=1とし、ステップ340で第69図の入力デ ータを得る。ステップ341でこの入力データよ り 最初の入力点 P 1 (k) 、 P 2 (k) を得、点 P 1 (k) を爆粛中心点Pとして記憶する (ステップ3 41、342)。次いで、道路座標データ検出の 処理を行った後、第69図に示すように、PDを 仮交差点PS(k)、DNを遺路番号DS(k)とし て記憶する(ステップ343、341)。また、 点P2(k) についても同様な処理を行い (ステッ プ345~347)、次いで、入力データを含む プロックを全て検出し、核当プロック名を領域デ ータAに配包する(ステップ348、349)。 そして、領域人内に出発地、目的地があるかいな かの料定を行い(ステップ350、351)、あ ればステップ340に戻り、なければデータ登録 ・変更処理352を行い、ステップ354におい 前記経路探索データ設定Bの処理は、第65図に示すように、ステップ332において、SABに記憶されているブロックの全交差点データを検出し、ステップ333にて目的地を経路終点とし、経路探索データ(第67図(イ))を作成した後(ステップ334)、このデータをRS(1)として記憶する。

第66図は、第53図における最適コース設定 Bの処理を示し、出発地点を経路始点とし、第6 7図(ロ)に示すような最適コースを設定するも のである。

第68図ないし第74図は、第53図におけるステップ295の一部の通過コース人力の処理を示している。その内容は、一部コースの人力データより最初の人力点、最後の入力点より該当ブロック内で道路座標を検出し、該当座標を仮交差点が存在するように変更するものである。また、入力データが含まれるブロック全てを検出し、それらブロックの中に出発地点および目的地点が含まれな

て次のデータを読み込むための処理を行う。

第70図は前図ステップ343、346の道路 座標データ検出の処理を示している。点Pから検 定距離rd(m)内で点Pに一番近い道路座標を 探索し(ステップ354)、道路座標があれば、 その座標データをPDとして記憶しPDを含む道 路を検出する(ステップ355~357)。次い で、一方過行か否かの判定を行い、NOであれば 抜当道路番号をDNとして記憶する(ステップ3 58、359)。ステップ355、358でNO の場合には第69図のステップ340に戻る。

第71図は第69図のステップ352のデータ 登録・変更処理を示している。先ず、入力データ を K D (k) として記憶し、第69図ステップ34 4 における仮交差点 P S (k) を道路を優データ P D とし、道路番号 D S (k) を道路番号 D N とし (ステップ360、361)、ステップ362に おいて道路データ変更処理を行う。同様の処理を 第69図のステップ347における仮交差点 P B (k) 、道路番号 D B (k) についても行い (ステッ プ363、364)、ステップ365において領 MAを部分探索領域SAP(k) に記憶する。

第12図および第13図は前図ステップ362、 364の道路データ変更処理を示している。先ず、 道路DNの始点交差点NS、終点交差点NEを得 (ステップ366)、道路DNのデータを始点を NS、終点をPDとする道路DN-1に変更し、 始点をPD、終点をNBとする道路DNー2に変 里する (ステップ367)。次いで、始点をNB、 終点をNSとする道路を検出し、該当道路番号を CNとして配位し(ステップ368、369)、 道路CNのデータを始点をNE、終点をPDとす る道路CN-1に変更し、始点をPD、終点をN Sとする道路CN-2に変更する(ステップ37 0)。第74図は上記処理を説明するための変更 前の道路データ(イ)と変更後の道路データ(ロ)を示している。例えば道路番号26の道路上 に点P1を検出したとき、道路26を、始点が1 3、終点がP1の道路26-1と、始点がP1、 終点が9の道路26一2に分割することにより、

窓内コースの設定を可能にしている。

第75図は、第53図におけるステップ 2.9 6 の過過点登録の処理を示している。先ず、 k を l とし仮交差点 P S (k) を過過点 P (k) として記憶し、仮交差点 P B (k) を通過点 P (k+1) として記憶し、ステップ 3 74において次の仮交差点が有るか否かの判定を行い、有れば k = k + 2 として上記処理を繰り返して仮交差点がなくなれば終了する。

第76図は、第53図におけるステップ297の経路探索 C の処理を示し、経路探索領域設定 C の処理を示し、経路探索領域設定 C の処理と経路探索データ設定 C の処理を行う。

第77図および第78図は上記経路探索領域設定 Cの処理を示し、目的地点、通過地点の中から出発地点より一番違い点 P P を得、出発地点と点 P P の直線距離し(m)を得る(ステップ377、378)。次に、出発地点から検定距離 k × L (m) (k は 1 より大きい定数)以内に含まれるプロックを全て検出し、該当プロック名を全般探索領域データSACに配値する(ステップ379、

380).

第79図は上記経路探索データ股定Cの処理を示している。全般探索領域SAC内の全交差点データを得、該当交差点データをTKDとして記憶する。次に、部分探索領域内のデータ設定Cの処理を行った後(ステップ383)、全般探索領域内のデータ設定Cの処理を行う(ステップ384)。

第80図は前図ステップ383の部分探索領域、内のデータ設定Cの処理を示している。本処理は、それぞれの部分探索領域内で該当部分探索領域内に該当部分探索領域内に合きれる通過点(2箇所)を経路終点として記し、部分探索領域SAP(k)内の全で行う。この処理は第37図ないし第39図で説明した処理をおし、部分探索領域SAP(k)内の交換点データを限り(1)として記憶し、部分探索領域SAP(k)内の交換点データか

ら通過点 P(1) を消去する (ステップ 3 8 9 、 3 9 0)。 次に、ステップ 3 9 1 で 1 が奇数であれば、 i に 1 を加えてステップ 3 8 7 に戻り、 偶数 であれば全般探索領域 S A C 内の金交差点 データ T K D から S A P(k) 内の交差 点データを消去する (ステップ 3 9 3)。 次いで、ステップ 3 9 4 において次の部分探索領域 S A P(k) があれば、 k および i に 1 を加えてステップ 3 8 6 に戻る。

第81図は、第79図におけるステップ384の全般探索領域のデータ設定Cの処理を示している。先ず、ステップ395で全般探索領域SAC内の全交差点データTKDから交差点データを移ったとして過過点P(i)を経路終点として経路探索データ作成の処理を行う(ステップ395~398)。次に関り、といる過過点があればiに1を加えてステップ402に進み目的地を経路終点として、iに1を加え経路探索データ作成の処理を行い、経路探索データをRA(i)として記憶する(ステッ

7403~405).

第82図は、第53図におけるステップ301 の通過点が入力された単位で最適コースを設定す る処理を示している。先ず、出発地点を経路始点 とし、1を1として全般領域の部分最適コース段 定の処理を行った後、トに1を加え部分領域の部 分の最適コース設定の処理を行う。さらにステッ ブ411で1に1を加え、次の通過点があるか否 かの判定を行い、有ればステップ408に戻り、 通過点がなくなれば、ステップ413において全 殷領域の最適コース設定の処理を行った後、全て の設定コースデータK(i) をiがlから頗に合成 して及適コースデータKFを作成する。要するに、 出発地点から1番目の通過点までは全般領域の経 路探索データ、1番目の通過点から2番目の通過 点までは該当の部分探索領域の経路探索データと いう順序で、それぞれの区間で最適コースを設定 し、最後の週過点から目的地までは、全盤領域の 経路探索データより最適コースを設定するもので ある。

探索領域内の過過点(2箇所)が常に隣なり合う ように通過点の順列組み合わせで最適コースを作成し、その後行程距離が最短になるコースを1つ 選んで最適コースとして設定するものである。詳 組は第43回の処理と同様である。第88回は、 出発地点、過過点(2)、通過点(1)、目的地点の 概番で最適コースを設定したものであるが、第8 6回の例と比較して行程距離は長いので、第86 図のコースが最適コースとして選択されることに なる。

第89関は、第53関におけるステップ303 の指定された超過点順位で最適コースを設定する 処理を示している。本処理は指定された過過点順位を配位した後は、第82関の処理と同様である。

また、第2図、第4図に示すようなメニュー選択入力によって道路名入力が可能であるが、第1 2図に示す道路データ構成により、入力された道路によりがきとう道路の番号および始点、終点の交差点番号が得られる。道路名が複数の道路番号で共有される場合、前述の道路番号および始点、 第83図は、前図におけるステップ408の全般領域の部分最適コース設定の処理を示し、リークエリアに経路探索データRA(i)をロードした後、部分最適コース設定Cの処理を行う。

この部分最適コース設定 C の処理は、第84図に示すように、経路始点をワークエリアに設定し、経路始点から経路終点まで各交差点での進行方向に沿って最適コースを設定する。次いで、設定コースデータを K(i) として配像し、経路終点を経路始点とする。

第85図は、第82図におけるステップ410の部分領域の部分最適コース設定の処理を示し、ワークエリアに経路探索データRP(i)をロードした後、部分最適コース設定Cの処理(第84図)を行うものである。

第86図は第82図~第85図の処理により設定される最通コースの過程を示している。

第87図および第88図は、第53図における ステップ302の通過点域位を最適にして最適コ 一スを設定する処理を示している。 本処理は部分

終点の交差点番号は複数となる。これらの交差点の中から前述の方法で、出発地の近傍で週過点(1)、目的地の近傍で週過点(2)を選出し、これらのデータを用いて第36図或いは第86図に示すように経路設定を行うことが可能であり、遊路名入力によっても希望の遊路を週過して目的地へ到着することが可能となる。

第90図ないし第95図は本発明のさらに他の 実施例を示し、1つの出発地、複数の目的地および概略の全通過コースを入力する例を示している。

第90図は、メインフローを示しているが、第53図の実施例と相違する点のみを説明する。ステップ441の目的地入力Aの処理は、第91図に示すとおり、複数の目的地を入力し版当目的地P(i) を配望する。ステップ444の経路探索Bの処理は第92図および第93図に示される。先ず、経路探索領域設定Bの処理(第63図)を行い、次に経路探索領域SAB内の全ての交差点データを得、iを1として入力地点P(i)を経

路終点とする。次にステップ 4 6 5 において経路 探索データ作成の処理 (第 3 7 図)を行い、この 経路探索データをR S (1) として記憶し、i が入 力地点数 n に等しくなるまで上記処理を繰り返す。

第94図は、第90図におけるステップ446の入力された目的地域位で最適コースを設定する
処理を示している。先ず、出発地点を経路始点と
し、」を1として第41図の最適コース設定処理
を行い設定コースデータをK(j)として記憶する
(ステップ469~471)。次に、経路終点を
と路始点にした後、」が入力地点技 n になるまで
ステップ471に戻って処理を繰り返し、設定コースデータをK(j)を1から域に合成して最適コースデータを作成する。

第95図は、第90図におけるステップ447 の指定された目的地域位で最適コースを設定する 処理を示している。先ず、ステップ476におい て指定域に入力地点番号をA(i) に配使し、kを 1として出発地点を経路終点とする。次にステッ プ479においてA(k) を Jとして第41図の最

ステップ 5 0 6 で一部の通過コース入力の処理 (第 6 8 図) が行われ、仮交差点 P S (j) を通過 点 P P (j) に記憶し、仮交差点 P E (j) を通過点 P P (J+1)) に記憶し、j に 2 を加える (ステップ 5 0 5 ~ 5 0 9)。 そしてステップ 5 1 0 に進 み、終了でなければ、k に 1 を加えて上記処理を 繰り返す。

第98図ないし第101図は、第96図におけるステップ487の経路探索CCの処理を示しているが、処理の内容は第76図ないし第81図と同様であるので説明を省略する。

第102図は、第96図におけるステップ49 1の目的地、通過点が入力された傾位で最適コースを設定する処理を示し、先ず、出発地点を経路始点としi、j、kを1とした後、入力地点をP(i)が目的地点か否かの判定が行われる(ステップ534~536)。目的地点であれば、ステップ537において全般領域の部分最適コース設定の処理(第83図、第84図)を行い、Jに1を加えて設定コースデータをKC(i)に配復し、ス 道コース設定処理を行い設定コースデータを K(j) として記憶する。次に、経路終点を経路始点とした後、k が入力地点数 n になるまでステップ 4 7 9 に関って処理を繰り返し、設定コースデータを K(j) を l から順に合成して最適コースデータを作成する。

第96図ないし第104図は本発明のさらに他の実施例を示し、1つの出発地、複数の目的地および機略の一部の通過コースを入力する例を示している。第96図は、メインフローを示しているが、第53図の実施例と相違する点のみを説明する。

第97図は、第91図におけるステップ485の目的地および一部の通過コースを入力する処理を示している。先ず、i、j、kを1とした後、目的地を入力する場合には、ステップ502において目的地入力の処理(第19図)が行われ、該当目的地をOP(i) に記憶し、iに1を加えて该当入力地点をP(i) に記憶する。ステップ501でNOでかつ一部のコースを入力する場合には、

テップ 5 4 0 において次の入力地点を P (i) があれば、iに1を加えてステップ 5 3 6 に 戻り、ここで目的地点でなければ、k が奇数か否かが 判定され、奇数であれば全般領域の部分最適コース設定の処理(第 8 3 図、第 8 4 図)を行い、 G 数であれば部分領域の部分最適コース設定の処理(第 8 5 図、第 8 4 図)を行い、 k に 1 を加えてステップ 5 3 9 に進み、 最終的にステップ 5 4 6 において全ての設定コースデータ K C (i) を i が l から順に合成して最適コースデータ K P を作成する。

第103図は、第96図におけるステップ49 2の目的地、通過コース類位を最適にして最適コースを設定する処理を示している。詳細な説明は 第87図の処理と同様であるので説明を省略する。

第104図は、第96図におけるステップ49 3の指定された目的地、通過コース順位で最適コースを設定する処理を示している。詳細な説明は第102図の処理と同様であるので説明を省略する。

第105図ないし第110図は本発明のさらに

他の実施例を示し、1つの出発地および目的地とコース領域を入力する例を示している。第105 図は、メインフローを示しているが、第53図の 実施例と相違する点のみを説明する。

第106図は、第105図におけるステップ583のコース領域人力の処理を示し、全ての人力データを得た後、人力データを表示させ(ステップ591~593)、これら人力データをKDに記憶する。

第107図は第105図におけるステップ584の経路探索Dの処理を示している。先ず、経路探索領域設定Dの処理が行われる。これは第108図に示すように、入力データKDをロードした後、入力データを含むプロックを全て検出し、 悠当プロックで囲まれる全てのプロックを検出し、 次パロックで記憶する。次いで、第109図に示す経路 探索データを得、目的地を経路 域 KAD内の全交差点データを得、目的地を経路 核点とした後、経路探索データ作成の処理を行い、

地図西面入力を示している。第4図はバーコードによる入力例を説明する図、第5図はデジタイザによる入力例を説明する図、第6図はICカードによる入力例を説明する図である。

第7図ないし第15図はデータ構造の1例を説明するための図であり、第7図は地域名リストを示す図、第8図は交差点、目的地および特徴物リスト並びにソートファイルを示す図、第9図は遺路、交差点番号の割り振り例を示す図、第10図は交急点データを示す図、第11図は目的地および特徴物データを示す図、第12図および第13図は道路デークを示す図、第14図は地図データを示す図、第15図は地図データを示す図である。

第16図ないし第45図は本発明のナビゲーションシステムの1実施例である制御系の処理の流れを説明するための図であり、第16図は基本フロー図、第17図は1つの出発地、目的地および希望コース上の通過点を入力し案内コースを設定する処理のフロー図、第18図は目的地入力を示

この経路探索データをRSとして記憶する。

また、前記において、入力点が一点である時も 数点を基点にした検定距離内の領域、或いは級点 が含まれるブロックをコース領域として指定する ことも可能である。

さらに、第2図、第4図に示されるメニュー人力によって、目標物の座標或いは連絡交差点、代表交差点を得ることが可能であるが、それらのいずれかの点を造点として前述のようなコース領域を指定することができる。

なお、上記各実施例は主として座標原点方式に 適用した例を示しているが、データの内容を選択 することにより、健来例において説明したルート 固定方式成いはロケーション方式に適用すること も当然可能である。

4. 図面の簡単な説明

第1図は本発明に係るナビゲーションシステム の1実施例を示すシステムの構成図、第2図および第3図はタッチパネルによる人力例を説明する 図で第2図はメニュー週面入力を示し、第3図は

す図、第19図および第20図は目的地入力処理 のフロー図および説明図、第21図は出発地入力 を示す図、第22図および第23図は出発地入力 処理のフロー図および説明図、第24図は通過点 入力を示す図、第25図は通過点入力処理のフロ - 図、第26図および第27図は目的地付近の通 遇点設定処理のフロー図および説明図、第28図 は特徴物付近の通過点設定処理のフロー図、第2 9 図は指定地域の通過点設定処理のフロー図、第 30図は指定交差点を通過点に設定する処理のフ ロー図、第31図(a)はその説明図、(b)交 差点レベルの1例を説明するための図、第32図 は指定道路上に通過点を設定する処理のフロー図、 第33図は経路探索処理のフロー図、第34図は 第33図のフローを説明するための図、第35図 は第33図の経路探索データ設定処理のフロー図、 第36回は第35回のフローを説明するための図、 第37図は第35図における経路探索データ作成 処理のフロー図、第38図は第37図における周 囲道路検索サブルーチンのフロー図、第39図は

第37図における最適経路条件設定サブルーチンのフロー図、第40図は第17図における通過点が入力された順位で及適コースを設定する処理のフロー図、第42図は最適コース設定処理のフロー図、第42図は最適コース設定例を説明するための図、第43図は第17図における通過点順位を最適にして最適コースを設定する処理のフロー図、第44図は相定のフロー図の表現位で最適コースを設定する処理のフロー図である。

第46図ないし第52図は本発明のナビゲーションシステムの他の実施例である制御系の処理の流れを説明するための図であり、第46図は1つの出発地、複数の目的地および希望コース上の通過点を入力し案内コースを設定する処理のフロー図、第47図は第46図における経路環境のフロー図、第49図は第48図における経路環境のフロー図、第50図は第4

を説明するための図、第65図は第62図におけ る経路探索データ設定処理のフロー図、第66図 は第53図における最適コース設定処理のフロー 図、第67図は最適コース設定を説明するための 図、第68図は第53図における一部のコース入 力処理のフロー図、第69図はその説明図、第7 0図は第68図における道路座標データ検出処理 のフロー図、第71図は第68図におけるデータ 登録変更処理のフロー図、第72図は第71図に おける道路データ変更処理のフロー図、第13図 はその説明図、第74図は遺路データの変更内容 を説明するための図、第75図は第53図におけ る通過点登録処理のフロー図、第76図は第53 図における経路探索処理のフロー図、第77図は 第76図における経路探索領域設定処理のフロー 図、第78図はその説明図、第79図は第76図 における経路探索データ設定処理のフロー図、第 80図は第79図における部分領域内のデータ設 定処理のフロー図、第81図は第79図における 全般領域のデータ設定処理のフロー図、第82図 6 図における指定された目的地、通過点順位で扱適コースを設定する処理のフロー図、第5 1 図は目的地、通過点順位を最適にして最適コースを設定する処理のフロー図、第5 2 図は入力された目的地、通過点順位で最適コースを設定する処理のフロー図である。

第53図ないし郭89図は本発明のナビゲーションステムの他の変態例である制御系の処は1つのはれを説明するための図であり、第53図は1つの出発地、目的地および機略の通過コースを銀でのフローの図をおける初期設定をおける初期設定を設明するための図とが第56回回におけるが第57回回、第53図における全型のフローの図、第53図における全型のクデータの内容を受回のである。10回、第62図は第53図は第62図における経路でのの図、第62図は第63図は第62図における経路での処理のフロー図、第63図は第63図は第63図の処理のフロー図、第64図は第63図の処理のフロー図、第64図は第63図の処理のフロー図、第64図は第63図の処理のフロー図、第64図は第63図の処理のフロー図、第64図は第63図の処理のフロー図、第64図は第63図の処理ののである。

は第53図における人力された過過点順位で最適コースを設定する処理のフロー図、第83図は第82回における全般領域の最適コース設定処理のフロー図、第85図は第82回における全般領域の最適コース設定処理のフロー図、第85図は第82回における部分領域の部分最適コース設定処理のフロー図、第87図は第53図における過過に最適に、(b)は最適コースを設定を説明するための図、第89回における指定された過過点順位で最適コースを設定する処理のフロー図である。

第90図ないし第95図は本発明のナビゲーションシステムの他の実施例である制御系の処理の 渡れを説明するための図であり、第90図は1つ の出発地、複数の目的地および優略の全遇過コースを入力し案内コースを設定する処理のフロー図、第91図は第90図における目的地入力処理のフロー図、第92図は第90図における経路探索処

特開平2-3899 (17)

理のフロー図、第93図は第92図における経路 深象データ設定処理のフロー図、第94図は第9 0図における入力された目的地域位で最適コース を設定する処理のフロー図、第95図は第90図 における指定された目的地域位で最適コースを設 定する処理のフロー図である。

第96図ないし第104図は本発明のナビゲーションシステムの他の実施例である制御系の処理の追れを説明するための図であり、第96図は1つの出発地、複数の目的地および機略の一部の過過コースを入力し、第96図における経路で変更のフロー図、第98図は第96図における経路で変更のフロー図、第98図は第98図における経路で変更のフロー図、第100図は第99図における金般探索領域内のデータ設定処理のフロー図、第101図は第99図における人力された過過点順位で最適コー

スを設定する処理のフロー図、第103図は第96図における目的地、通過コース版位を最適にして最適コースを設定する処理のフロー図、第104図は第96図における指定された目的地、通過コース職位で最適コースを設定する処理のフロー図である。

第105図ないし第110図は本発明のナビゲーションシステムの他の実施例である関御系の処理の流れを説明するための図であり、第105図は1つの出発地、目的地およびコース領域を入力し案内コースを設定する処理のフロー図、第105図におけるコース入力処理のフロー図、第105図における経路探索データ設定処理のフロー図、第107図における経路探索データ設定処理のフロー図、第110図は上記処理を説明するための図である。

第111図および第112図は従来のナビゲー ションシステムの処理の波れを示すフロー図であ

δ.

1 …人力装置、2 …表示装置、3 …配億装置、4 … 演算処理装置、5 … 現在位置確認装置、6 … 過信装置、7 …情報センタ。

出 題 人 アイシン・エィ・ダブリュ株式会社 (外1名)

代理人介理士 白 井 博 樹 (外4名)

第 2 図

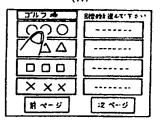
(1)



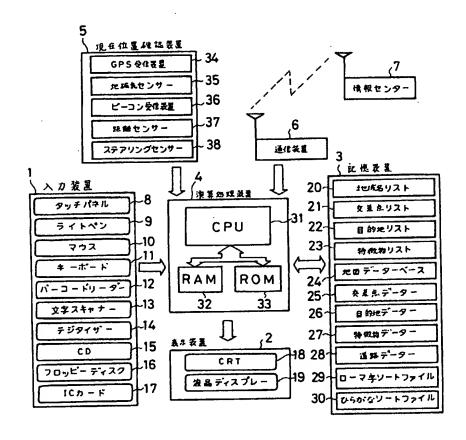
(a)



(A)

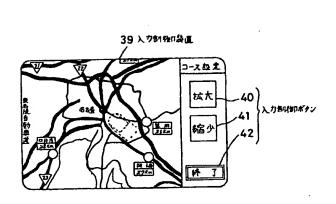


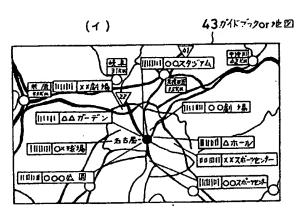
第 1 図

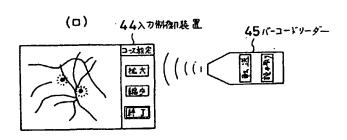


第 4 図

第 3 図

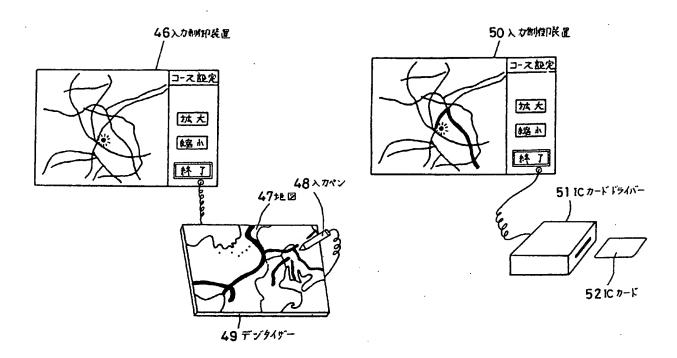


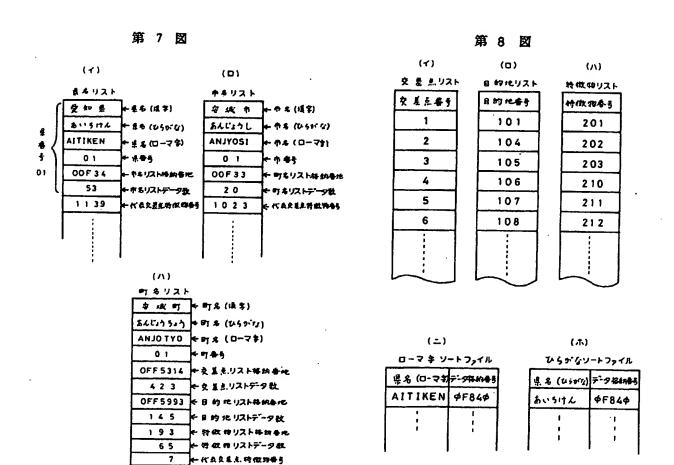




第 5 図

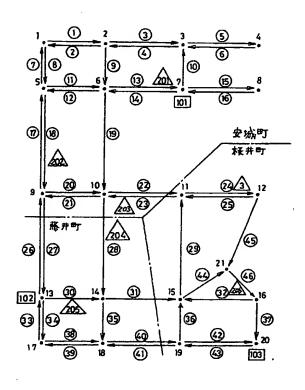
第6図





第 9 図

第 10 図



交差点データー この交替系で、の交差系が 付えとのでも が成上なってっる 近路のうう 一番者でのよう。 「あり」 「あり」 住号 交通点 交易点 交差点名 7 8 • 4 5 - ~ 1 2 1 AA 2 + 35.20 + 137.00 A) 2 · 35.20 · 137.04 2 有り 1 3 · 35,20 · 137.09 ī 有り 4 0 + 35,20 + 137.14 6 5 無し 2 •137.00 5 BA • 35.17 有り 8 6 BB 12 • 35.17 +137.04 9 無し • 35.17 +137,09 10 有り 13 • 35.17 1 8 BD • 137.14 無し 16 15 9 CA 2 • 35.10 • 137.00 17 18 有り 10 1 + 35,10 | + 137.04 21 19 有! 11 + 35.10 | + 137.09 1 23 22 有り 有り 1 12 + 35.10 + 137.14 24 25 13 DA 2 + 35,03 + 137.00 26 27 有! 14 DB +35.03 - 137.04 28 31 急し 1 · 35.03 · 137.09 15 DC 29 31 無し 1 32 0 16 46 急し · 35.03 · 137.14 34 2 17 EA • 35.00 • 137.00 33 有り 1 18 ·35.00 · 137.04 39 35 有! +35,00 +137,09 有り 1 19 40 36 2 20 ED 37 有! • 35.00 • 137.14 43 21 無し + 35.05 +137.12 0

第 11 図

(イ) 目的地データー

目的地位于	目的地名	坞 庆	经床	造转交易点. 春号)	进外交集点. ◆ 号 2
101	AAA	• 35,15	- 137.09	7	0
102	888	• 35.03	• 136.95	13	0
103	ССС	• 34.99	• 137.14	20	0

(ロ)特徴物データー

特权的各多	特权非名	4 及	延 在	连路及5点. 春号 1	通報表單元 書 5 2
201	AAAA	• 35.183	• 137.077	6	7
202	8888	• 35,120	• 137.005	5	9
203	cccc	• 35.095	•137.058	10	1
204	DDDD	• 35.073	• 137,045	10	14
205	EEEE	• 35,025	•137.022	13	14
206	FFFF	+ 35.04	•137.13	21	16

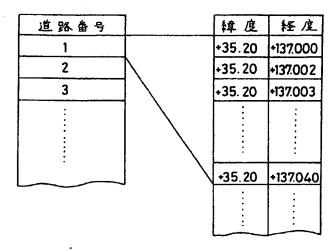
第 12 図

追路データー											
道路春节	48 .A.	终点.		同じ終点を 持っ道路の うち参考が 次のもの	道路	右桁 禁止	左 拊 常止	窑内 不安	写真	- 方 通行	北路名
1	1	2	8	4	1	0	0	3	1	0	0
2	2	1	3	7	1	0	0	0	2	0	0
			<u> </u>					\sim			F-1
20	9	10	27	23	2	0	19	22	20	0	I 10
21	10	9	22	26	2	0	0	0	21	0	1 10
22	10	11	28	25	2	29	0	24	22	0	1 10
23	11	10	24	19	2	19	0	21	23	0	1 10
24	11	12	23	0	2	0	0	0	24	0	1 10
25	12	11	45	29	2	0	29	23	25	0	1 10
26	13	9	30	18	2	0	0	17	26	0	j 8
27	9	13	17	33	2	0	0	34	27	0	j 8
28	10	14	21	30	0	30	0	35	28	1	0
29	15	11	44	22	0	0	0	0	29	1	0
30	13	14	34	28	1	0	28	31	30	1	0
42	19	20	36	37	1	0	37	0	42	٥	0
43	20	19	0	40	1	0	0	41	43	0	0
44	15	21	29	45	0	0	0	0	44	1	0
45	12	21	25	44	0	0	0	0	45	1	0
46	21	16	0	0	0	0	0	37	46	1	0

第 14 図

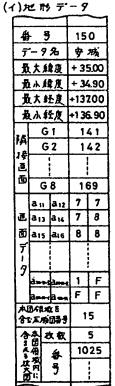
地図データーベース

道路座標データー



4回② \Box 地方团 地区图 基本図 **鲜细②** \top 東内 図 (ICカ-ド)

第 15 図

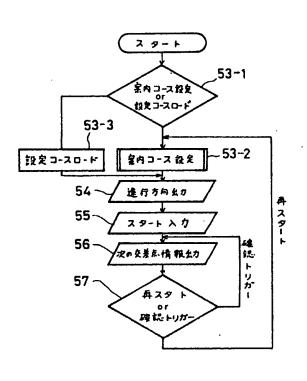


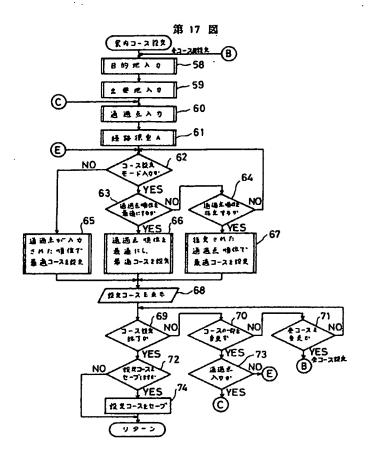




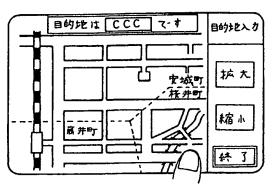


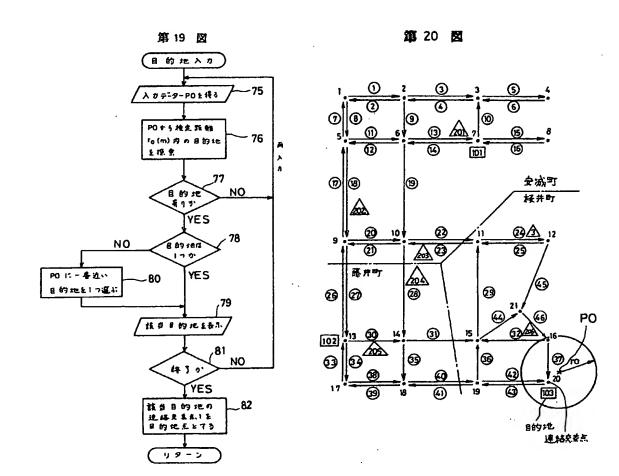
第 16 図



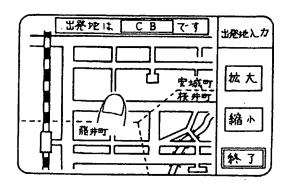


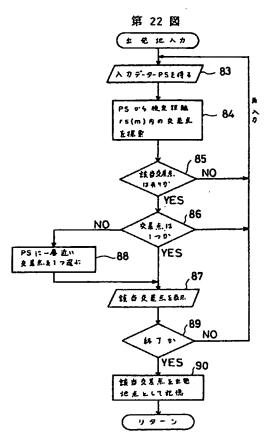
第 18 図



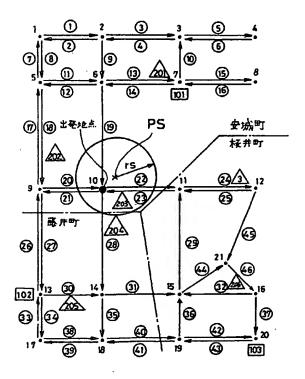


第21 図

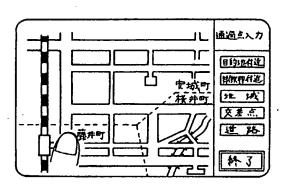




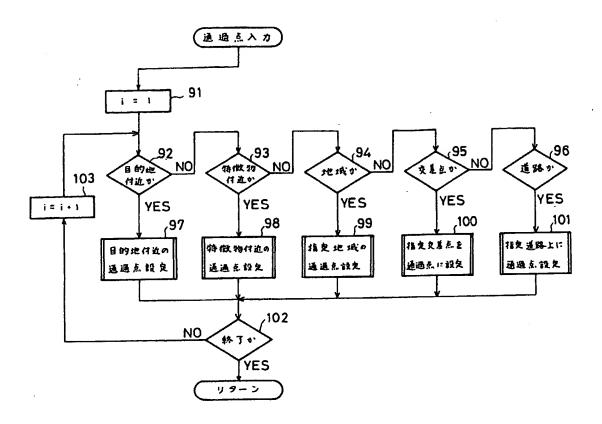
算 23 図

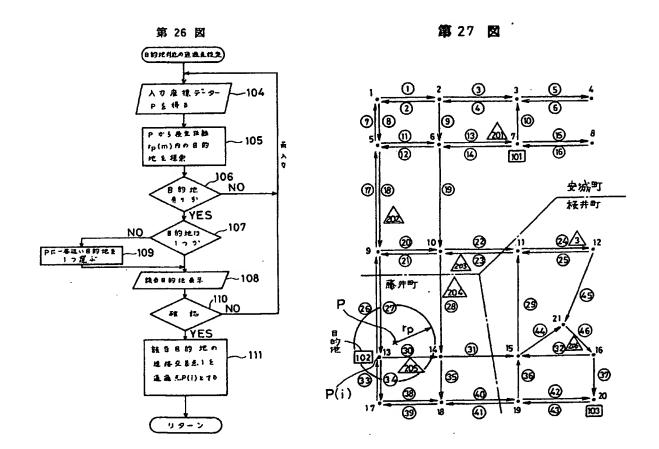


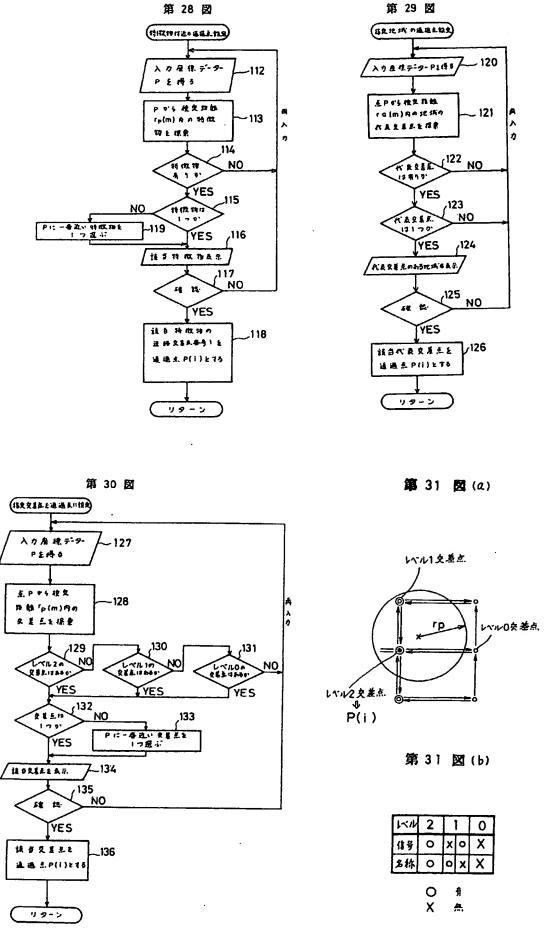
第 24 図

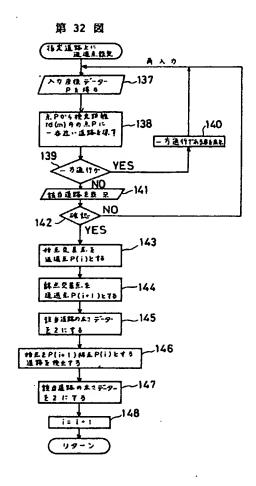


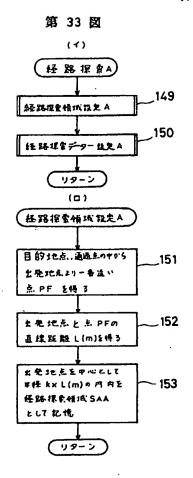
第 25 図



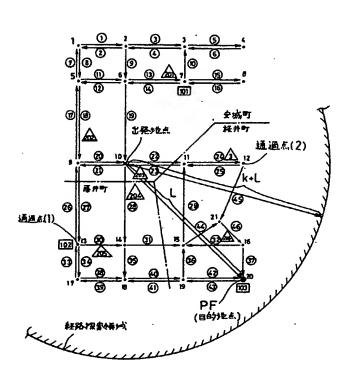




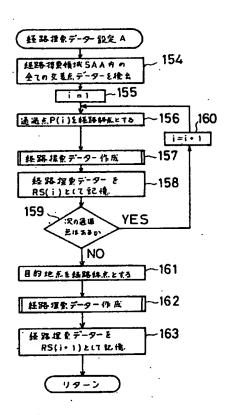




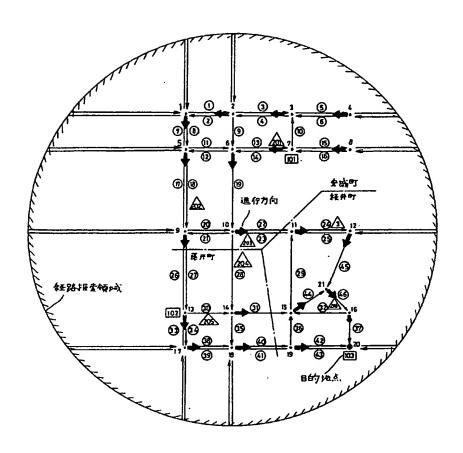
第 34 図

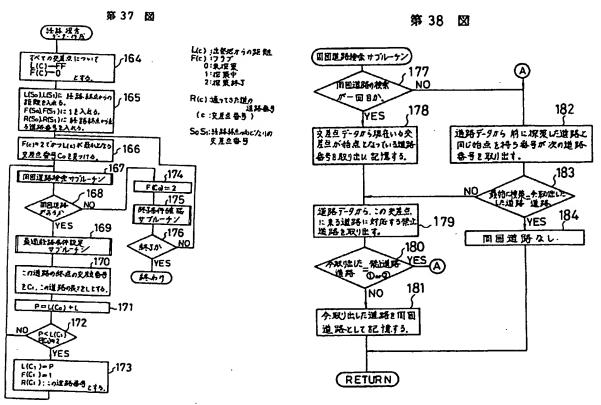


第 35 図

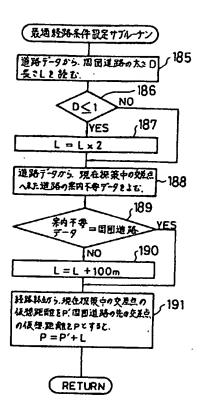


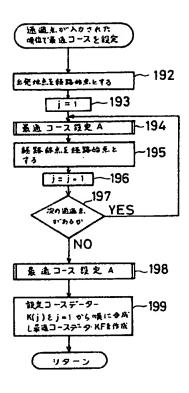
第 36 図





第 40 図

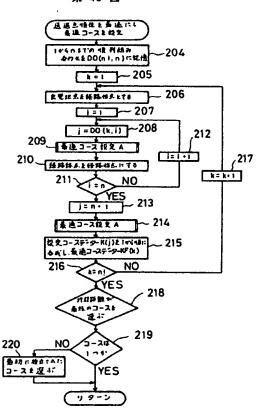




第 41 図

最通J-J設定A ワークエリアド - 200 経路標象データー RS(j)&0-ドする 经路始点之 - 201 ワークエリアに 設定 经经验技术分类 -202 休点まで、冬久星気での 進行を向になって 最適コースを概定 投えコースデーター & -203 K(j)として 紀化 リターン

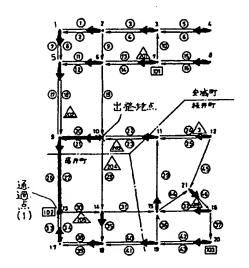
第 43 図



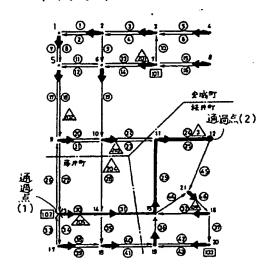
蹲 42 図(a)

最適コース設定例(1-1)

(イ)出発地点から通過点(1)



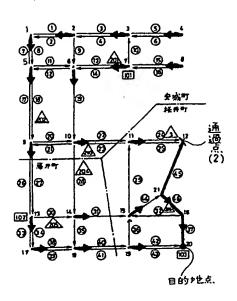
(口)通過点(1)か通過点(2)-



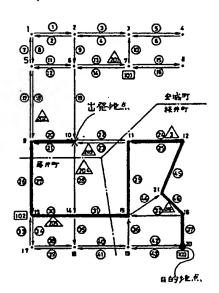
節 42 図(b)

最適コース設定例(1-1)

(八) 通過点(2)か月的地点



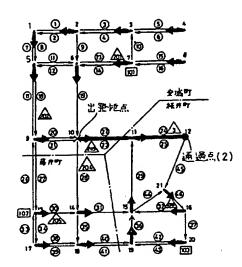
(二) 出発地点的目的地点、



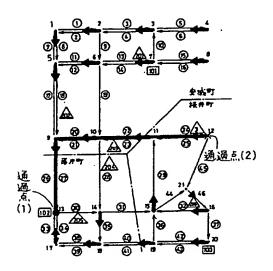
節 44 図(a)

最適口一人設定例(1-2)

(イ)出発をきが通過点(2)



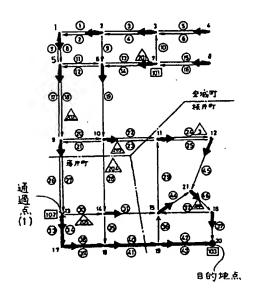
(口)通過点(2)から通過点(1)



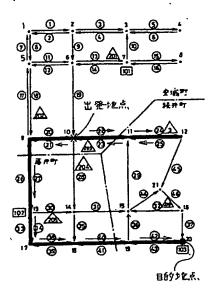
第 44 図(b)

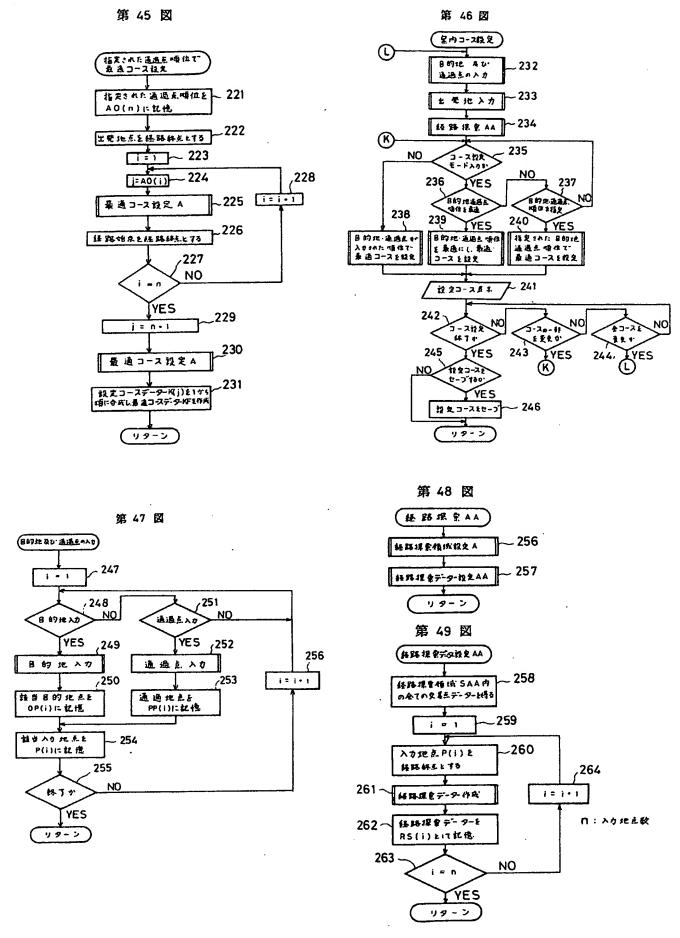
最適コース設定例(1-2)

(ハ)通過点(1)から目的地点、



(二) 出発を点かり目的なた点。

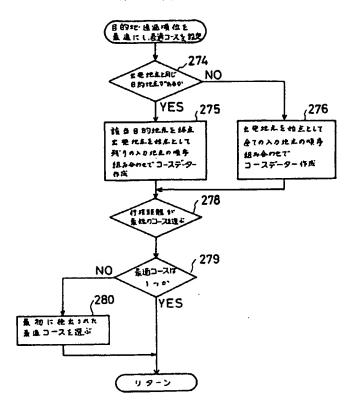




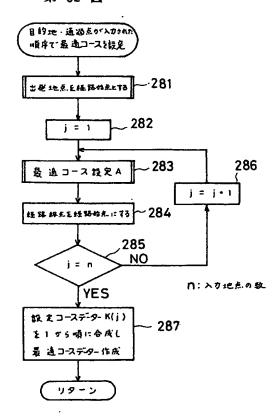
第 50 図

准 欠 : N F: 目的地 通過系 吸位で最適コースを設定 265 福力場に入り地を発を □: 入り地点数 A(i)(: 1.tt(i = 1,--n) - 266 k = 1 267 j = A(k) -268 272 最適コ-ス級欠A k = k+1 ####£###£176 NO YES 放えコーステーター K(1)と __273 1 76項に今年し 幸 追コースデ・ター 作成 リターン

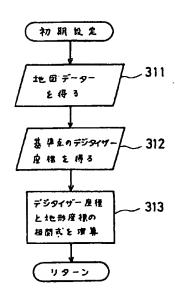
第 51 図

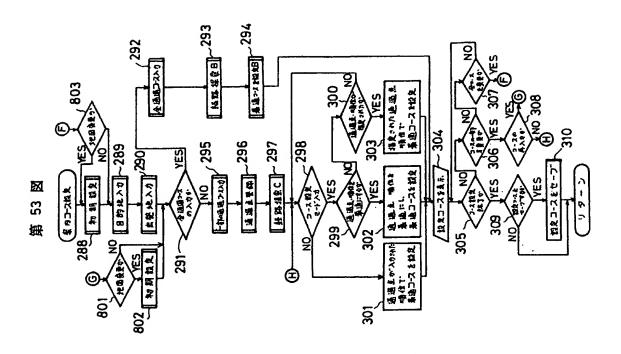


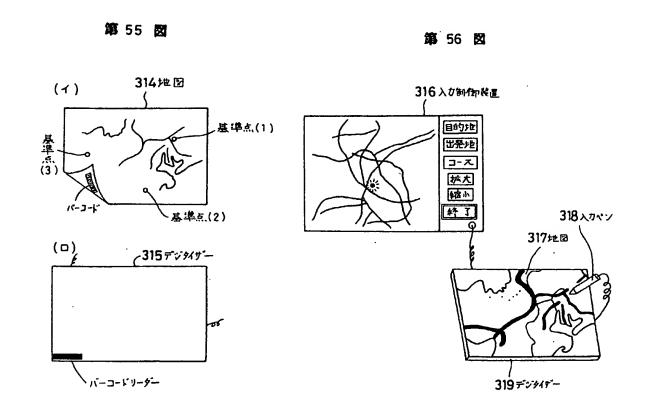
第 52 図



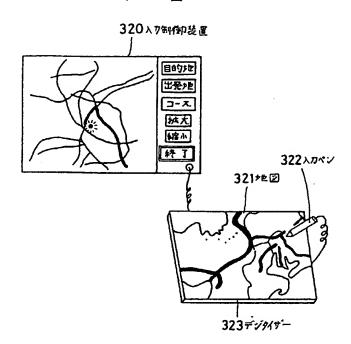
第 54 図



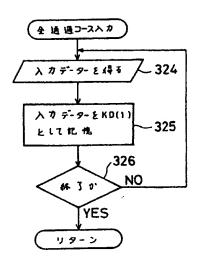




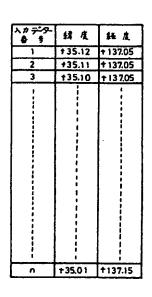
第 57 図



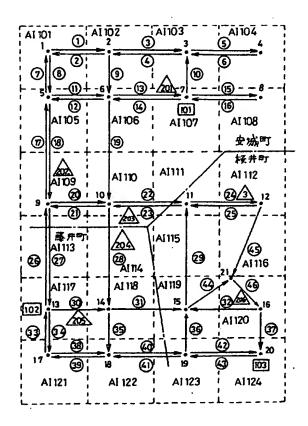
第 58 図



第 59 図

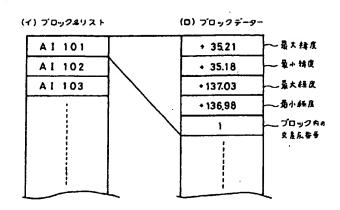


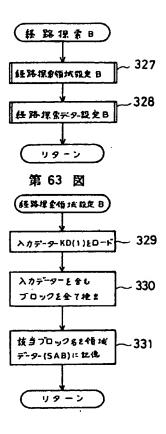
第 60 図



第 62 図

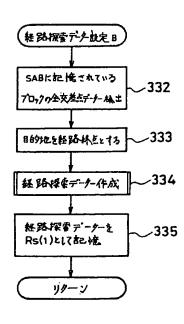
第 61 図





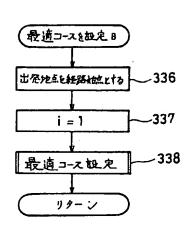
第 64 図

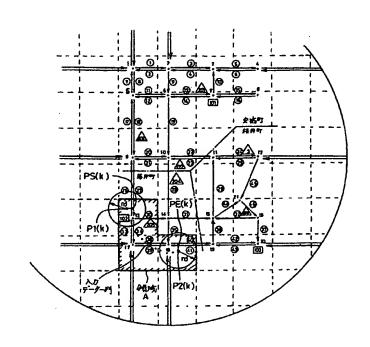
第 65 図



第69 図

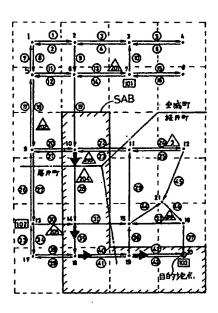
第 66 図



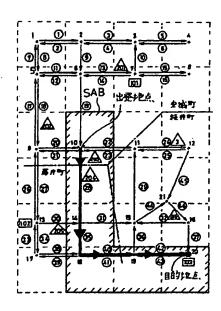


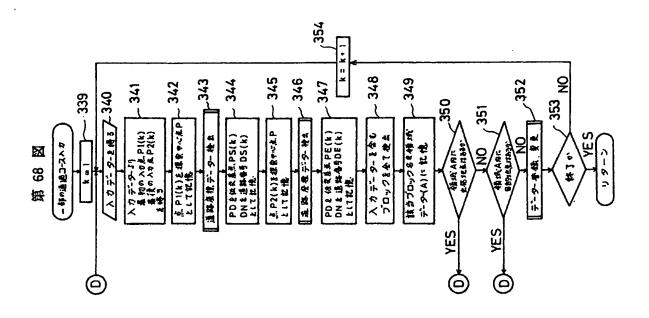
第 67 图

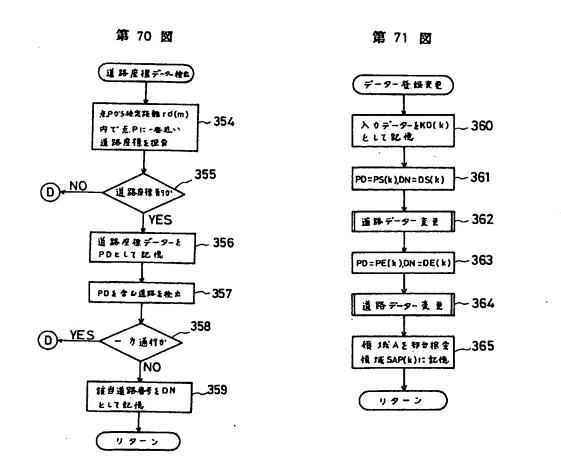
(イ)経路探索データー

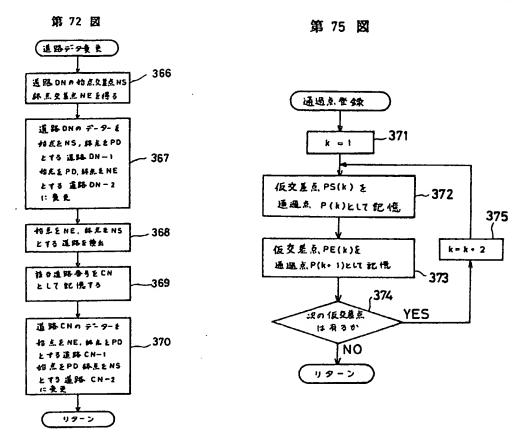


(ロ)設定コーステニター









NE PD NS is SECN NS is SEDN

第 73 図

第 74 図

(1)段	更前の	道路デ	- 9-								
道路各号	48 点	# ±.	同じ始点を 待つ連路の うろ着多が 次のもの	同じ終点を 持つ連路の うろ 着号が 次のもの	道路 の なさ	在折禁止	左折禁止	集円 不管	5 A 8 T	一 力 遂行	追路名
26	13	9	30	18	2	0	0	17	26	0	I 8
2.7	9	13	17	30	2	0	0	34	27	0	18
40	18	19	39	36	2	0	0.	42	40	0	0
41	19	18	36	35	2	35	0	39	41	<u> </u>	0
道路	40 <u>\$</u> .	选路デ 纤点	用い始点を 持つ 道路の うら 番号が	目じ休息を持つ道路のうち参与が	道路	石折景点	色析	杂为不要	4 A	- 方 通打	1 26 25
			次のもの	次のもの	太:	* -	51 -		• •	40.	
26-1	13	PS1	求のもの 30	2010	2	0	0	26-2	26	0	18
26-1 26-2	13 PS1	PS 1				0	0	26-2 17	26 26	0	8 1
			30	0	2	0	0	26-2 17 27-2	26 26 27	0	8 1
26-2	PSI	9	30 0 17 0	0 1 8 0 30	2 2 2 2	0 0	0 0 0	26-2 17 27-2 34	26 26 27 27	0	8 1 8 1 8 1
26-2 27-1	PS1 9 PS1 18	9 PS 1	30 0 17 0 39	0 18 0 30	2 2 2 2 2	0 0 0	0 0	26-2 17 27-2 34 40-2	26 26 27 27 40	0 0	8 1 8 1 8 1 0
26-2 27-1 27-2	PS1 9 PS1 18 PE1	9 PS 1 13	30 0 17 0	0 18 0 30 0 36	2 2 2 2 2 2	0 0 0 0	0 0 0 0	26-2 17 27-2 34 40-2 42	26 26 27 27 40 40	0 0 0	8 I 8 I 8 I 8 I 8 I 8 I 8 I 8 I 8 I 8 I
26-2 27-1 27-2 40-1	PS1 9 PS1 18	9 PS 1 13 PE 1	30 0 17 0 39	0 18 0 30	2 2 2 2 2	0 0 0	0 0	26-2 17 27-2 34 40-2	26 26 27 27 40	0 0	8 1 8 1 8 1 0

第 77 図

第 76 図

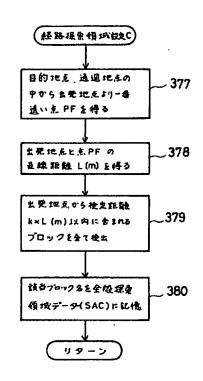
経路探索領域定 C

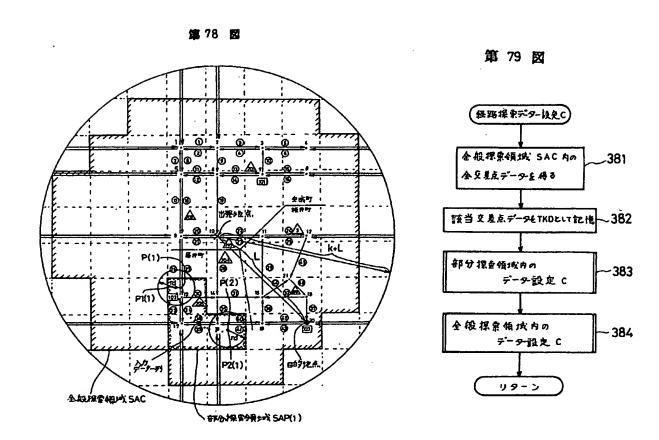
経路探索領域定 C

275

経路探索デーチ設定 C

199-シ

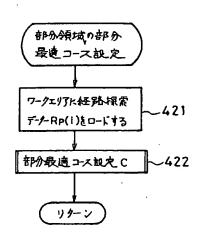




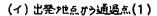
第 81 図 第 80 図 部分据电码域用a データ- 就复C 全般採泉領域の デ-タ-設定C _ 385 k=1, i=1 - 395 TKDから交易生データと同 部が提票領域 SAP(k)内の i = 1 全ての交通点データーを得る 397 通道点P(i)を経路は乱とすう 通過無P(i)を経路部点とする ,401 392 398 経路は東データー作品 [i=1+1 ~388 | i = 1 · 1 经路报票子一多一作成 395 399 经路报数デターをRA(i)HTKI性 经路理条データIRP(I)上LT记住。—389 k = k + 1 | = i + 1 400 SAP(k) 内の登集点データーから P(i) と 坊名 YES 初通通 点有力力 391 NO 402 YES 1=分数 目的地色经路群在上下了 INO 403 TKD+5 SAP(k) 内の 文基点データーを消息 - 393 i= 1 - 1 _404 ,394 127SAP 经路坝东产夕一作政 405 TNO 经路理机データ-ERALI)ETIE リターン リターン 第 82 図 通過をが入りされた 個性で基準コースを担免 第83 図 -406 文化地名 经路相包时 407 全般領域の部分 408 全級 情域の部分 最选コース 投欠 最適コース故宅 <u>i = i · i</u> -- 409 ワークエリアド経路探索 -415 データーRA(i)をロードする 部分領域の部分 _ 410 東楽コース 設集 部分最適コス設定C ~416 412 YES 70 AH リターン INO 全級領域の 乗返コース 設欠 すべての食丸コ-スデ-タ-K (i)をi=1から幅nを吹し 最適コースデーター KF作用 リターン

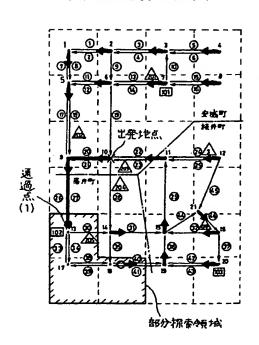
第84 図

第85 図

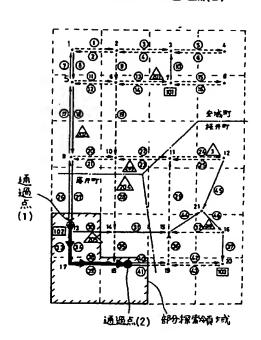


第86 図(a)



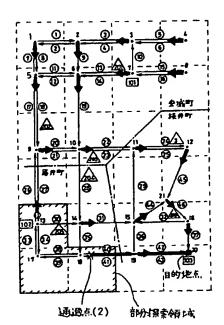


(口)通過点(1)か9通過点(2)

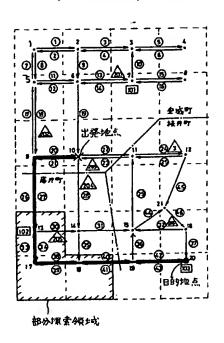


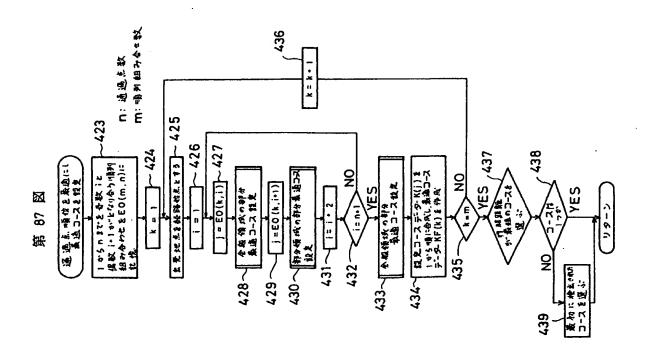
第86 図(b)

(ハ)通過点(2)から目的たと点、



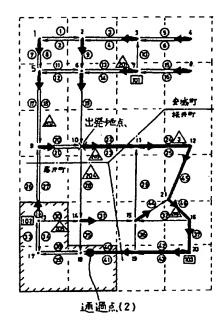
(二) 出発地点から目的地点



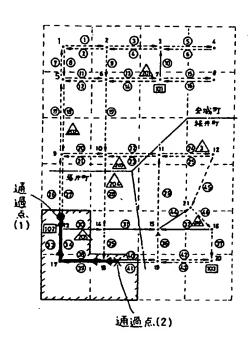


第88 図(a)

(イ)出発地点から通過点(2)

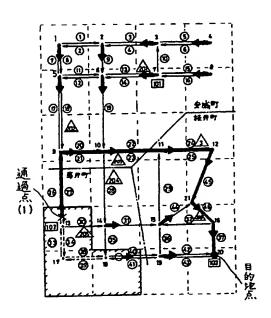


(ロ)通過点(2)が通過点(1)

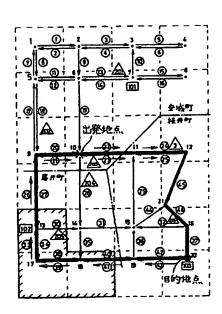


第88 凶(b)

(八)通過点(1)か自的地点



(二) 出発地点から目的地点、

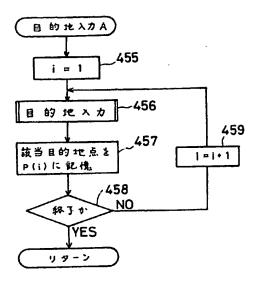


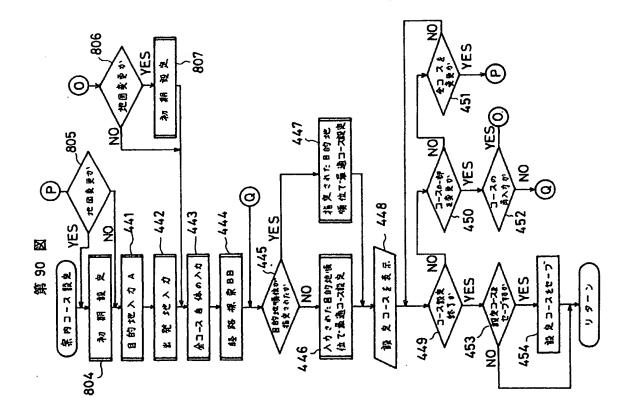
第89 図

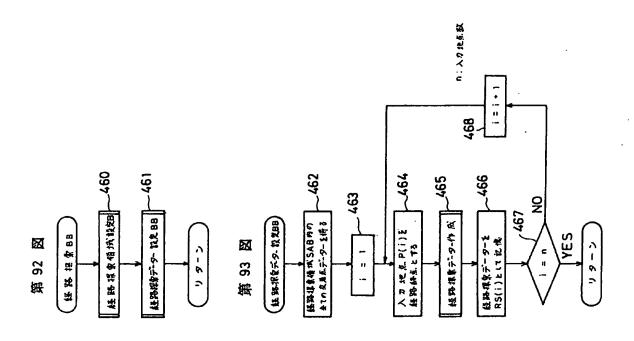
(15年 3 MF: 追随点 項目で 表達3-ス段文

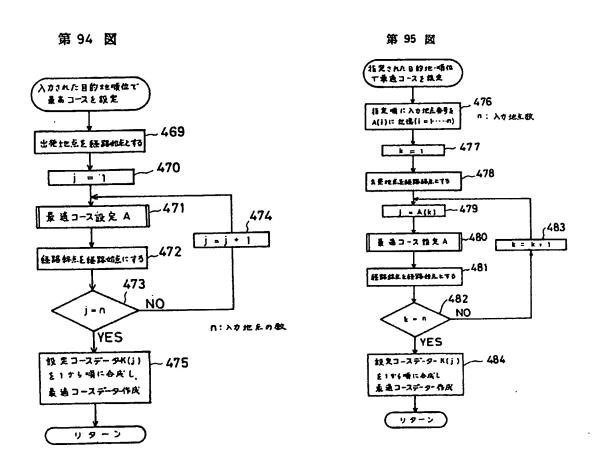
(15年 3 MF: 直通点 項目を (15年 3 MF: 直点 1 MF: 1 MF:

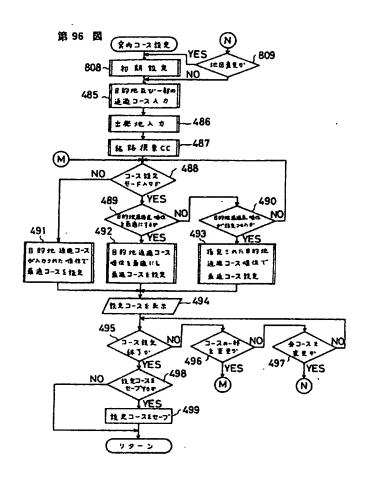
第 91 図

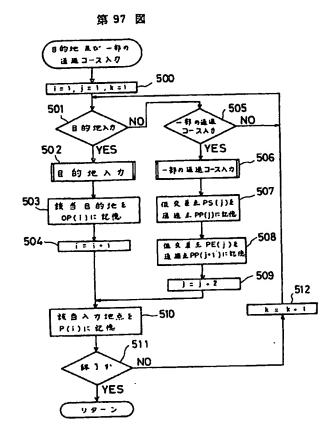




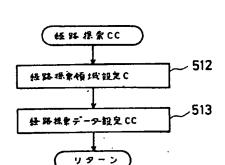




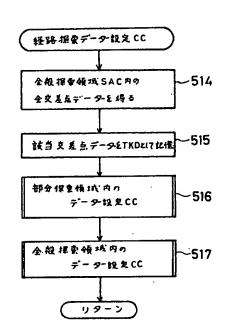


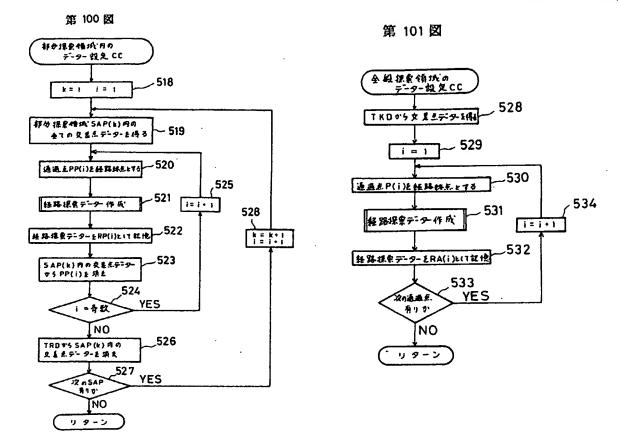


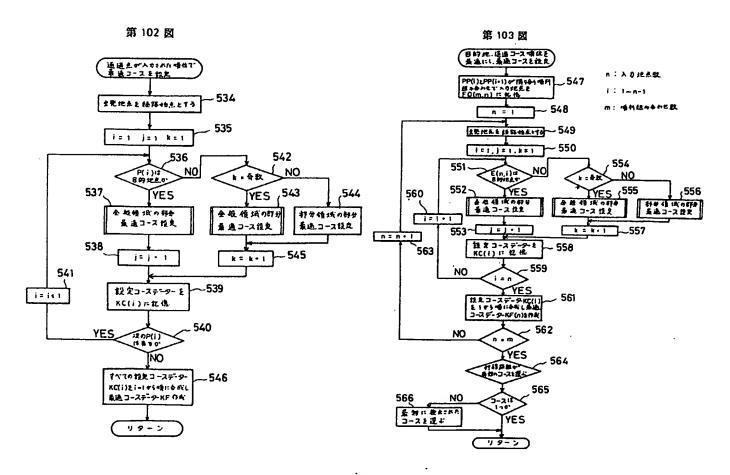
第 99 図

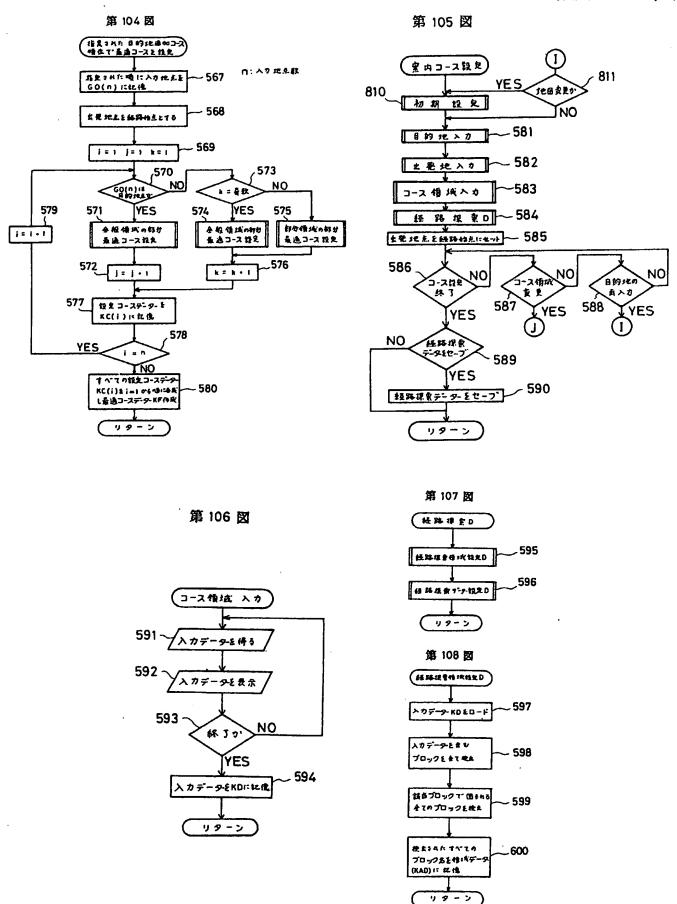


第 98 図



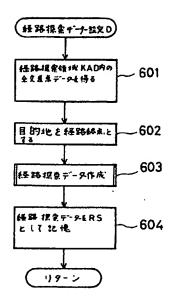


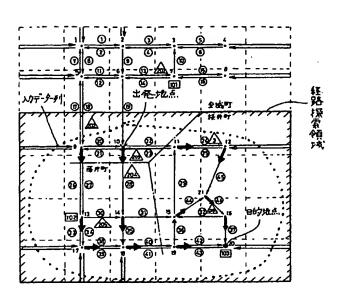


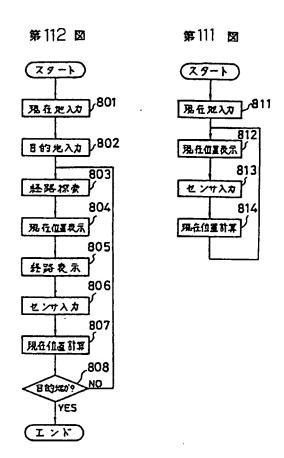


第 109 図

第110 図







第1頁の続き

. @発 明 者 横 山 昭 二 愛知県安城市藤井町高根10番地 アイシン・エイ・ダブリ

ユ株式会社内

②発 明 者 角 谷 孝 二 愛知県安城市藤井町高根10番地 アイシン・エイ・ダブリ

ユ株式会社内

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

| BLACK BORDERS
| IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
| FADED TEXT OR DRAWING
| BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
| SKEWED/SLANTED IMAGES
| COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
| GRAY SCALE DOCUMENTS
| LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
| REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
| OTHER:

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.